

Suite I - Die StrukturGebende

Teil 8: Essays 57-70

(Keine) Echte TeilKlasse. $x \subset y$. $x \not\subset y$. \subset InduktionsSatz

für (endliche) Klassen. \subset InduktionsSatz für Mengen.

(Unten/Oben) Nicht-Vollständig. (Unten/Oben)

Nicht-Stark-Vollständig. (Unten/Oben)

Nicht-Total-Vollständig. Universelle InklusionsRelation

sse. sse-Notation. M induzierte Relation in z .

InklusionsRelation in z .

Andreas Unterreiter

13. September 2011

echte TeilKlasse. $x \subset y$.
keine echte TeilKlasse. $x \not\subset y$.
 \subset InduktionsSatz Klassen.
 \subset InduktionsSatz Mengen.
 \subset InduktionsSatz endliche Klassen.

Ersterstellung: 23/04/07

Letzte Änderung: 19/05/11

57-1. Echte TeilKlassen sind TeilKlassen, die ungleich jener Klasse sind, deren TeilKlasse sie sind:

57-1(Definition)

- 1) “ $x \subset y$ ” genau dann, wenn gilt:

$$(x \subseteq y) \wedge (x \neq y).$$

- 2) “ x **echte TeilKlasse von** y ” genau dann, wenn gilt:

$$x \subset y.$$

- 3) “ $x \not\subset y$ ” genau dann, wenn gilt:

$$\neg((x \subseteq y) \wedge (x \neq y)).$$

- 4) “ x **keine echte TeilKlasse von** y ” genau dann, wenn gilt:

$$x \not\subset y.$$

57-2. Zur Vereinfachung von Beweisen ist es hilfreich, äquivalente Aussagen zu “ $x \subset y$ ” zur Verfügung zu haben:

57-2(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) $x \subset y$.
- ii) “ $x \subseteq y$ ” und “ $y \not\subseteq x$ ”.
- iii) “ $x \subseteq y$ ” und “ $y \neq x$ ”.

Beweis 57-2 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$$x \subset y.$$

1: Aus VS gleich " $x \subset y$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$(x \subseteq y) \wedge (x \neq y).$$

2: Aus \rightarrow " $\dots x \neq y$ "
folgt via **0-9**:

$$(x \not\subseteq y) \vee (y \not\subseteq x).$$

3: Aus 2 " $(x \not\subseteq y) \vee (y \not\subseteq x)$ " und
aus 1 " $x \subseteq y$ "
folgt:

$$y \not\subseteq x.$$

4: Aus 1 " $x \subseteq y \dots$ " und
aus 3 " $y \not\subseteq x$ "
folgt:

$$(x \subseteq y) \wedge (y \not\subseteq x).$$

$ii) \Rightarrow iii)$ VS gleich

$$(x \subseteq y) \wedge (y \not\subseteq x).$$

1: Aus VS gleich " $\dots y \not\subseteq x$ "
folgt via **0-10**:

$$y \neq x.$$

2: Aus VS gleich " $x \subseteq y$ " und
aus 1 " $y \neq x$ "
folgt:

$$(x \subseteq y) \wedge (y \neq x).$$

$iii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$$(x \subseteq y) \wedge (y \neq x).$$

1: Aus VS gleich " $\dots y \neq x$ "
folgt:

$$x \neq y.$$

2: Aus VS gleich " $x \subseteq y \dots$ " und
aus 1 " $x \neq y$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subset y.$$

□

57-3. Mit dem folgenden Kriterium wird " $x \subseteq y$ " mit " $x \subset y$ " oder " $x = y$ " in Zusammenhang gebracht:

57-3(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

- i) $x \subseteq y$.
- ii) " $x \subset y$ " oder " $x = y$ ".

Beweis 57-3 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$$x \subseteq y.$$

1: Es gilt:

$$(x \neq y) \vee (x = y).$$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$$x \neq y.$$

2: Aus VS gleich " $x \subseteq y$ " und
aus 1.1.Fall " $x \neq y$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subset y.$$

3: Aus 2
folgt:

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

1.2.Fall

$$x = y.$$

Aus 1.2.Fall " $x = y$ "
folgt:

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

In beiden Fällen gilt:

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

$ii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

1: Aus VS gleich " $(x \subset y) \vee (x = y)$ "
folgt:

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$$x \subset y.$$

Aus 1.1.Fall " $x \subset y$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subseteq y.$$

1.2.Fall

$$x = y.$$

Aus 1.2.Fall " $x = y$ "
folgt via **0-6**:

$$x \subseteq y.$$

In beiden Fällen gilt:

$$x \subseteq y.$$

□

57-4. Falls x echte Teilklasse von y ist, dann ist jedes Element von x auch Element von y und es gibt eine Menge, die Element von y , aber nicht Element von x ist:

57-4(Satz)

Es gelte:

$$\rightarrow) x \subset y.$$

Dann folgt:

a) $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \in y).$

b) $\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \notin x).$

Beweis 57-4 a)

1: Aus $\rightarrow) "x \subset y"$

folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subseteq y.$$

2: Aus 1 " $x \subseteq y$ "

folgt via **0-2(Def)**:

$$\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \in y).$$

b)

1: Aus $\rightarrow) "x \subset y"$

folgt via **57-2**:

$$y \not\subseteq x.$$

2: Aus 1 " $y \not\subseteq x$ "

folgt via **0-5**:

$$\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \notin x).$$

□

57-5. Mit dem folgenden Satz wird ein Mittel zum Nachweis, dass eine Klasse eine echte Teilklasse einer anderen Klasse ist, zur Verfügung gestellt:

57-5(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) x \subseteq y.$

$\rightarrow) "p \notin x" \text{ und } "p \in y".$

Dann folgt " $x \subset y$ ".

Beweis 57-5

1: Aus $\rightarrow) "...p \in y"$ und
aus $\rightarrow) "p \notin x..."$
folgt via **0-10**:

$y \neq x.$

2: Aus $\rightarrow) "x \subseteq y"$ und
aus 1 " $y \neq x$ "
folgt via **57-2**:

$x \subset y.$

□

57-6. Wie vielleicht erwartet gilt $x \not\subset y$ genau dann, wenn $\neg(x \subset y)$:

57-6(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

i) $x \not\subset y$.

ii) $\neg(x \subset y)$.

Beweis 57-6

1: $x \not\subset y \stackrel{57-1(\text{Def})}{\Leftrightarrow} \neg((x \subseteq y) \wedge (x \neq y)) \stackrel{57-1(\text{Def})}{\Leftrightarrow} \neg(x \subset y).$

2: Aus 1
folgt:

$$(x \not\subset y) \Leftrightarrow (\neg(x \subset y)).$$

□

57-7. Mit Hilfe von **0-5** kann Einiges über “ $x \subset x \cup y$ ” ausgesagt werden:

57-7(Satz)

- a) Aus “ $p \notin x$ ” und “ $p \in y$ ” folgt “ $x \subset x \cup y$ ”.
- b) Aus “ $x \subset x \cup y$ ” folgt “ $\exists \Omega : (\Omega \notin x) \wedge (\Omega \in y)$ ”.

Beweis 57-7 a) VS gleich

$$(p \notin x) \wedge (p \in y).$$

1: Via **2-7** gilt:

$$x \subseteq x \cup y.$$

2: Aus VS gleich “ $\dots p \in y$ ” und
aus VS gleich “ $p \notin x \dots$ ”
folgt via **0-5**:

$$y \not\subseteq x.$$

3: Aus 2 “ $y \not\subseteq x$ ”
folgt via **2-11**:

$$x \cup y \neq x.$$

4: Aus 3 “ $x \neq y \cup x$ ”
folgt:

$$x \neq x \cup y.$$

5: Aus 1 “ $x \subseteq x \cup y$ ” und
aus 4 “ $x \neq x \cup y$ ”
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subset x \cup y.$$

b) VS gleich

$$x \subset x \cup y.$$

1: Aus VS gleich “ $x \subset x \cup y$ ”
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \neq x \cup y.$$

2: Aus 1
folgt:

$$x \cup y \neq x.$$

3: Aus 2 “ $x \cup y \neq x$ ”
folgt via **2-11**:

$$y \not\subseteq x.$$

4: Aus 3 “ $y \not\subseteq x$ ”
folgt via **0-5**:

$$\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \notin x).$$

5: Aus 4
folgt:

$$\exists \Omega : (\Omega \notin x) \wedge (\Omega \in y).$$

□

57-8. Es folgen zwei durch Negation ineinander übergehende Aussagen über 0 und echte Teilklassen:

57-8(Satz)

a) “ $0 \subset x$ ” genau dann, wenn “ $0 \neq x$ ”.

b) “ $0 \not\subset x$ ” genau dann, wenn “ $x = 0$ ”.

Beweis **57-8** a) $\boxed{\Rightarrow}$ VS gleich

$0 \subset x$.

Aus VS gleich “ $0 \subset x$ ”

folgt via **57-1(Def)**:

$0 \neq x$.

a) $\boxed{\Leftarrow}$ VS gleich

$0 \neq x$.

1: Via **0-18** gilt:

$0 \subseteq x$.

2: Aus 1 “ $0 \subseteq x$ ” und
aus VS gleich “ $0 \neq x$ ”
folgt via **57-1(Def)**:

$0 \subset x$.

b)

1: $0 \not\subset x \stackrel{57-6}{\Leftrightarrow} \neg(0 \subset x) \stackrel{a)}{\Leftrightarrow} \neg(0 \neq x) \Leftrightarrow x = 0$.

2: Aus 1
folgt:

$(0 \not\subset x) \Leftrightarrow (x = 0)$.

□

57-9. Die leere Menge ist genau dann eine echte Teilklasse von $\{p\}$, wenn p eine Menge ist:

57-9(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

i) $0 \subset \{p\}$.

ii) p Menge.

Beweis **57-9** $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$0 \subset \{p\}$.

1: Aus VS gleich " $0 \subset \{p\}$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$0 \neq \{p\}$.

2: Aus 1 " $0 \neq \{p\}$ "
folgt via **1-3**:

p Menge.

$ii) \Rightarrow i)$ VS gleich

p Menge.

1: Aus VS gleich " p Menge"
folgt via **1-3**:

$0 \neq \{p\}$.

2: Via **0-18** gilt:

$0 \subseteq \{p\}$.

3: Aus 2 " $0 \subseteq \{p\}$ " und
aus 1 " $0 \neq \{p\}$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$0 \subset \{p\}$.

□

57-10. Das folgende Kriterium für $x \subset x \cup y$ ist vielleicht nicht ganz erwartet:

57-10(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

i) $x \subset x \cup y$.

ii) $y \not\subset x$.

Beweis 57-10 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$x \subset x \cup y$.

1: Aus VS gleich " $x \subset x \cup y$ "
folgt via **57-7**:

$\exists \Omega : (\Omega \notin x) \wedge (\Omega \in y)$.

2: Aus 1 " $\dots \Omega \in y$ " und
aus 1 " $\dots \Omega \notin x \dots$ "
folgt via **0-5**:

$y \not\subset x$.

$ii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$y \not\subset x$.

1: Aus VS gleich " $y \not\subset x$ "
folgt via **0-5**:

$\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \notin x)$.

2: Aus 1 " $\dots \Omega \notin x$ " und
aus 1 " $\dots \Omega \in y \dots$ "
folgt via **57-7**:

$x \subset x \cup y$.

□

57-11. x ist genau dann eine echte Teilklasse von $\{p\} \cup x$, wenn p eine Menge ist, die *nicht* in x ist:

57-11(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

i) $x \subset \{p\} \cup x$.

ii) " p Menge" und " $p \notin x$ ".

Beweis 57-11 $\boxed{\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich

$$x \subset \{p\} \cup x.$$

1: Via **KG \cup** gilt:

$$\{p\} \cup x = x \cup \{p\}.$$

2: Aus **VS** gleich " $x \subset \{p\} \cup x$ " und
aus 1 " $\{p\} \cup x = x \cup \{p\}$ "
folgt:

$$x \subset x \cup \{p\}.$$

3: Aus 2 " $x \subset x \cup \{p\}$ "
folgt via **57-7**:

$$\exists \Omega : (\Omega \notin x) \wedge (\Omega \in \{p\}).$$

4: Aus 3 "... $\Omega \in \{p\}$ "
folgt via **1-6**:

$$(\Omega = p) \wedge (p \text{ Menge}).$$

5: Aus 3 "... $\Omega \notin x$..." und
aus 4 " $\Omega = p$..."
folgt:

$$p \notin x.$$

6: Aus 4 "... p Menge" und
aus 5 " $p \notin x$ "
folgt:

$$(p \text{ Menge}) \wedge (p \notin x).$$

$\boxed{\boxed{ii) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$$(p \text{ Menge}) \wedge (p \notin x).$$

1: Aus **VS** gleich " p Menge..."
folgt via **1-3**:

$$p \in \{p\}.$$

2: Aus **VS** gleich "... $p \notin x$ " und
aus 1 " $p \in \{p\}$ "
folgt via **57-7**:

$$x \subset x \cup \{p\}.$$

3: Via **KG \cup** gilt:

$$x \cup \{p\} = \{p\} \cup x.$$

4: Aus 2 " $x \subset x \cup \{p\}$ " und
aus 3 " $x \cup \{p\} = \{p\} \cup x$ "
folgt:

$$x \subset \{p\} \cup x.$$

□

57-12. Im \subset InduktionsSatz Klassen wird fest gestellt, dass jede Klasse ungleich \mathcal{U} eine echte Teilklasse einer - anderen - Klasse ist:

57-12(Satz) (\subset InduktionsSatz Klassen)

Es gelte:

$$\rightarrow E \neq \mathcal{U}.$$

Dann folgt:

a) $\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E.$

b) $\exists \Psi : E \subset \Psi.$

Beweis 57-12 a)

1: Aus $\rightarrow "E \neq \mathcal{U}"$

folgt via **0-21**:

$$\exists \Omega : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\Omega \notin E).$$

2: Aus 1 "... Ω Menge..." und

aus 1 "... $\Omega \notin E$ "

folgt via **57-11**:

$$E \subset \{\Omega\} \cup E.$$

3: Aus 1 " $\exists \Omega \dots$ " und

aus 2 " $E \subset \{\Omega\} \cup E$ "

folgt:

$$\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E.$$

b)

1: Aus $\rightarrow "E \neq \mathcal{U}"$

folgt via des bereits bewiesenen a):

$$\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E.$$

2: Es gilt:

$$\exists \Psi : \Psi = \{\Omega\} \cup E.$$

3: Aus 1 "... $E \subset \{\Omega\} \cup E$ " und

aus 2 "... $\Psi = \{\Omega\} \cup E$ "

folgt:

$$E \subset \Psi.$$

4: Aus 2 " $\exists \Psi \dots$ " und

aus 3 " $E \subset \Psi$ "

folgt:

$$\exists \Psi : E \subset \Psi.$$

□

57-13. Im \subset **InduktionsSatz Mengen** wird fest gehalten, dass jede Menge echte TeilKlasse einer - anderen - Menge ist:

57-13(Satz) (\subset InduktionsSatz Mengen)

Es gelte:

$\rightarrow) E \text{ Menge.}$

Dann folgt:

a) $\exists \Omega: E \subset \{\Omega\} \cup E.$

b) $\exists \Psi : (\Psi \text{ Menge}) \wedge (E \subset \Psi).$

Beweis 57-13

1: Aus $\rightarrow) "E \text{ Menge}"$

folgt via **0-17**:

$$E \neq \mathcal{U}.$$

2.a): Aus 1 " $E \neq \mathcal{U}$ "

folgt via **57-11**:

$$\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E.$$

3: Aus $\rightarrow) "E \text{ Menge}"$

folgt via **2-28**:

$$\{\Omega\} \cup E \text{ Menge.}$$

4: Es gilt:

$$\exists \Psi : \Psi = \{\Omega\} \cup E.$$

5.1: Aus 4 " $\dots \Psi = \{\Omega\} \cup E$ " und

aus 3 " $\{\Omega\} \cup E \text{ Menge}$ "

folgt:

$$\Psi \text{ Menge.}$$

5.2: Aus 2.a) " $\dots E \subset \{\Omega\} \cup E$ " und

aus 4 " $\dots \Psi = \{\Omega\} \cup E$ "

folgt:

$$E \subset \Psi.$$

6.b): Aus 4 " $\exists \Psi \dots$ ",

aus 5.1 " $\Psi \text{ Menge}$ " und

aus 5.2 " $E \subset \Psi$ "

folgt:

$$\exists \Psi : (\Psi \text{ Menge}) \wedge (E \subset \Psi).$$

□

57-14. Im \subset **InduktionsSatz** **endliche Klassen** wird fest gehalten, dass jede endliche Klasse echte TeilKlasse einer - anderen - *endlichen* Klasse ist:

57-14(Satz) (\subset InduktionsSatz endliche Klassen)

Es gelte:

\rightarrow E endlich.

Dann folgt:

a) $\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E$.

b) $\exists \Psi : (\Psi \text{ endlich}) \wedge (E \subset \Psi)$.

Beweis 57-14

- 1: Aus \rightarrow “ E endlich”
folgt via **28-6**: E Menge.
- 2.a): Aus 1 “ E Menge”
folgt via \subset **InduktionsSatz** Mengen: $\exists \Omega : E \subset \{\Omega\} \cup E$.
- 3: Aus \rightarrow “ E endlich”
folgt via **EndlichkeitsAxiom**: $\{\Omega\} \cup E$ endlich.
- 4: Es gilt: $\exists \Psi : \Psi = \{\Omega\} \cup E$.
- 5.1: Aus 4 “ $\dots \Psi = \{\Omega\} \cup E$ ” und
aus 3 “ $\{\Omega\} \cup E$ endlich”
folgt: Ψ endlich.
- 5.2: Aus 2.a) “ $\dots E \subset \{\Omega\} \cup E$ ” und
aus 4 “ $\dots \Psi = \{\Omega\} \cup E$ ”
folgt: $E \subset \Psi$.
- 6.b): Aus 4 “ $\exists \Psi \dots$ ”,
aus 5.1 “ Ψ endlich” und
aus 5.2 “ $E \subset \Psi$ ”
folgt: $\exists \Psi : (\Psi \text{ endlich}) \wedge (E \subset \Psi)$.

□

57-15. In der folgenden Aufzählung sind die “Transitivitätseigenschaften” von \subset zusammengefasst:

57-15(Satz)

- a) Aus “ $x \subset y$ ” und “ $y \subset z$ ” folgt “ $x \subset z$ ”.
- b) Aus “ $x \subseteq y$ ” und “ $y \subset z$ ” folgt “ $x \subset z$ ”.
- c) Aus “ $x \subset y$ ” und “ $y \subseteq z$ ” folgt “ $x \subset z$ ”.

Beweis 57-15 a) VS gleich

$$(x \subset y) \wedge (y \subset z).$$

1.1: Aus VS gleich " $x \subset y \dots$ "

folgt via **57-1(Def)**:

A1	$"x \subseteq y"$
----	-------------------

1.2: Aus VS gleich " $\dots y \subset z$ "

folgt via **57-1(Def)**:

A2	$"y \subseteq z"$
----	-------------------

1.3: Aus A1 gleich " $x \subseteq y$ " und
aus A2 gleich " $y \subseteq z$ "

folgt via **0-6**:

A3	$"x \subseteq z"$
----	-------------------

1.4: Es gilt:

$$(x = z) \vee (x \neq z).$$

Fallunterscheidung

1.4.1.Fall

$$x = z.$$

2: Aus A2 gleich " $y \subseteq z$ " und
aus 1.4.1.Fall " $x = z$ "
folgt:

$$y \subseteq x.$$

3.1: Aus A1 gleich " $x \subseteq y$ " und
aus 2 " $y \subseteq x$ "
folgt via **GleichheitsAxiom**:

$$x = y.$$

3.2: Aus VS gleich " $x \subset y \dots$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \neq y.$$

6: Es gilt 3.1 " $x = y$ ".
Es gilt 3.2 " $x \neq y$ ".
Ex falso quodlibet folgt:

$$x \neq z.$$

1.4.2.Fall

$$x \neq z.$$

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A4	$"x \neq z"$
----	--------------

1.5: Aus A3 gleich " $x \subseteq z$ " und
aus A4 gleich " $x \neq z$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$x \subset z.$$

Beweis **57-15** b) VS gleich

$$(x \subseteq y) \wedge (y \subset z).$$

1: Aus VS gleich " $x \subseteq y \dots$ "
folgt via **57-3**:

$$(x \subset y) \vee (x = y).$$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$$x \subset y.$$

Aus 1.1.Fall " $x \subset y$ " und
aus VS gleich " $\dots y \subset z$ "
folgt via des bereits bewiesenen a):

$$x \subset z.$$

1.2.Fall

$$x = y.$$

Aus 1.2.Fall " $x = y$ " und
aus VS gleich " $\dots y \subset z$ "
folgt:

$$x \subset z.$$

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

$$x \subset z.$$

c) VS gleich

$$(x \subset y) \wedge (y \subseteq z).$$

1: Aus VS gleich " $y \subseteq z \dots$ "
folgt via **57-3**:

$$(y \subset z) \vee (y = z).$$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$$y \subset z.$$

Aus VS gleich " $x \subset y \dots$ " und
aus 1.1.Fall " $y \subset z$ "
folgt via des bereits bewiesenen a):

$$x \subset z.$$

1.2.Fall

$$y = z.$$

Aus VS gleich " $x \subset y \dots$ " und
aus 1.2.Fall " $y = z$ "
folgt:

$$x \subset z.$$

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

$$x \subset z.$$

□

unten Nicht-Vollständig.
oben Nicht-Vollständig.
Nicht-Vollständig.

Ersterstellung: 23/04/07

Letzte Änderung: 21/05/11

58-1. Eine Klasse ist genau dann (**unten/oben**) **Nicht-Vollständig**, wenn sie *nicht* (unten/oben) Vollständig ist:

58-1(Definition)

- 1) “ M **unten Nicht-Vollständig**” genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ unten Vollständig}).$$

- 2) “ M **oben Nicht-Vollständig**” genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ oben Vollständig}).$$

- 3) “ M **Nicht-Vollständig**” genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ ist Vollständig}).$$

58-2. Via **49-3** ist eine Klasse genau dann unten Vollständig, wenn sie oben Vollständig ist und dies ist genau dann der Fall, wenn sie Vollständig ist. Durch Negation wird hieraus via **58-1(Def)** das folgende Resultat erhalten:

58-2(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) *M Nicht-Vollständig.*
- ii) *M unten Nicht-Vollständig.*
- iii) *M oben Nicht-Vollständig.*

Beweis 58-2

1: Via **49-3** gilt:

$$(M \text{ Vollständig}) \Leftrightarrow (M \text{ unten Vollständig}) \Leftrightarrow (M \text{ oben Vollständig}).$$

2: Aus 1

$$\begin{aligned} \text{folgt:} \quad & (\neg(M \text{ Vollständig})) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ unten Vollständig})) \\ & \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Vollständig})). \end{aligned}$$

3: Aus 2

$$\begin{aligned} \text{folgt via } \mathbf{58-1(Def):} \quad & (M \text{ Nicht-Vollständig}) \\ & \Leftrightarrow (\neg(M \text{ unten Vollständig})) \\ & \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Vollständig})). \end{aligned}$$

4: Aus 3

$$\begin{aligned} \text{folgt via } \mathbf{58-1(Def):} \quad & (M \text{ Nicht-Vollständig}) \\ & \Leftrightarrow (M \text{ unten Nicht-Vollständig}) \\ & \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Vollständig})). \end{aligned}$$

5: Aus 4

$$\begin{aligned} \text{folgt via } \mathbf{58-1(Def):} \quad & (M \text{ Nicht-Vollständig}) \\ & \Leftrightarrow (M \text{ unten Nicht-Vollständig}) \\ & \Leftrightarrow (M \text{ oben Nicht-Vollständig}). \end{aligned}$$

□

58-3. Falls M Nicht-Vollständig ist, dann gibt es mindestens eine Klasse mit bemerkenswerten Eigenschaften:

58-3(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) M$ Nicht-Vollständig.

Dannn folgt:

a) $\exists \Omega, \Psi : (0 \neq \Omega) \wedge (\Psi \text{ untere } M\text{-Schranke von } \Omega)$
 $\wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$

b) $\exists \Phi, \Upsilon : (0 \neq \Phi) \wedge (\Upsilon \text{ obere } M\text{-Schranke von } \Phi)$
 $\wedge (\Phi \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$

Beweis 58-3 a) VS gleich M Nicht-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M Nicht-Vollständig”
 folgt via **58-2**:

 M unten Nicht-Vollständig.

2: Aus 1 “ M unten Nicht-Vollständig”
 folgt via **58-1(Def)**:

 $\neg(M \text{ unten Vollständig}).$

3: Aus 2 “ $\neg(M \text{ unten Vollständig})$ ”
 folgt via **49-1(Def)**:

$$\neg(\forall \alpha, \beta : ((0 \neq \alpha) \wedge (\beta \text{ untere } M\text{-Schranke von } \alpha))) \\ \Rightarrow (\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Infimum von } \alpha)).$$

4: Aus 3
 folgt:

$$\exists \Omega, \Psi : (0 \neq \Omega) \wedge (\Psi \text{ untere } M\text{-Schranke von } \Omega) \\ \wedge (\neg(\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega)).$$

5: Via **36-1(Def)** gilt:

$$\neg(\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega) \\ \Leftrightarrow (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$$

6: Aus 4 und
 5

folgt:

$$\exists \Omega, \Psi : (0 \neq \Omega) \wedge (\Psi \text{ untere } M\text{-Schranke von } \Omega) \\ \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$$

b) VS gleich M Nicht-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M Nicht-Vollständig”
 folgt via **58-2**:

 M oben Nicht-Vollständig.

2: Aus 1 “ M oben Nicht-Vollständig”
 folgt via **58-1(Def)**:

 $\neg(M \text{ oben Vollständig}).$

3: Aus 2 “ $\neg(M \text{ oben Vollständig})$ ”
 folgt via **49-1(Def)**:

$$\neg(\forall \alpha, \beta : ((0 \neq \alpha) \wedge (\beta \text{ obere } M\text{-Schranke von } \alpha))) \\ \Rightarrow (\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Supremum von } \alpha)).$$

4: Aus 3
 folgt:

$$\exists \Phi, \Upsilon : (0 \neq \Phi) \wedge (\Upsilon \text{ obere } M\text{-Schranke von } \Phi) \\ \wedge (\neg(\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Phi)).$$

5: Via **36-1(Def)** gilt:

$$\neg(\exists \Upsilon : \Upsilon \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Phi) \\ \Leftrightarrow (\Phi \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$$

6: Aus 4 und
 5

folgt:

$$\exists \Phi, \Upsilon : (0 \neq \Phi) \wedge (\Upsilon \text{ obere } M\text{-Schranke von } \Phi) \\ \wedge (\Phi \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$$

□

58-4. Falls es eine nicht leere Klasse E gibt, die zwar eine untere M -Schranke aber kein M -Infimum hat, dann ist M Nicht-Vollständig:

58-4(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow 0 \neq E$.

$\rightarrow u$ untere M -Schranke von E .

$\rightarrow E$ hat kein M -Infimum.

Dann folgt " M Nicht-Vollständig".

Beweis 58-4

1: Es gilt: $(M \text{ Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ Vollständig}))$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

M Vollständig.

2: Aus 1.1.Fall " M Vollständig"
folgt via **49-3**:

M unten Vollständig.

3: Aus 2 " M unten Vollständig",
aus $\rightarrow "0 \neq E"$ und
aus $\rightarrow "u$ untere M -Schranke von $E"$
folgt via **49-1(Def)**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist M -Infimum von E .

4: Aus $\rightarrow "E$ hat kein M -Infimum"
folgt via **36-22**:

Ω kein M -Infimum von E .

5: Aus 4 " Ω kein M -Infimum von E "
folgt via **36-1(Def)**:

$\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Infimum von } E)$.

6: Es gilt 3 " $\dots \Omega$ ist M -Infimum von E ".
Es gilt 5 " $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Infimum von } E)$ ".
Ex falso quodlibet folgt:

M Nicht-Vollständig.

1.2.Fall

$\neg(M \text{ Vollständig})$.

Aus 1.2.Fall " $\neg(M \text{ Vollständig})$ "
folgt via **58-1(Def)**:

M Nicht-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt: M Nicht-Vollständig.

□

58-5. Falls es eine nicht leere Klasse E gibt, die zwar eine obere M -Schranke aber kein M -Supremum hat, dann ist M Nicht-Vollständig:

58-5(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow 0 \neq E$.

$\rightarrow o$ obere M -Schranke von E .

$\rightarrow E$ hat kein M -Supremum.

Dann folgt " M Nicht-Vollständig".

Beweis 58-5

1: Es gilt: $(M \text{ Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ Vollständig}))$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

M Vollständig.

2: Aus 1.1.Fall " M Vollständig"
folgt via **49-3**:

M oben Vollständig.

3: Aus 2 " M oben Vollständig",
aus $\rightarrow "0 \neq E"$ und
aus $\rightarrow "o$ obere M -Schranke von $E"$
folgt via **49-1(Def)**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist M -Supremum von E .

4: Aus $\rightarrow "E$ hat kein M -Supremum"
folgt via **36-22**:

Ω kein M -Supremum von E .

5: Aus 4 " Ω kein M -Supremum von E "
folgt via **36-1(Def)**:

$\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E)$.

6: Es gilt 3 "... Ω ist M -Supremum von E ".
Es gilt 5 " $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E)$ ".
Ex falso quodlibet folgt:

M Nicht-Vollständig.

1.2.Fall

$\neg(M \text{ Vollständig})$.

Aus 1.2.Fall " $\neg(M \text{ Vollständig})$ "
folgt via **58-1(Def)**:

M Nicht-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt: M Nicht-Vollständig.

□

unten Nicht-Stark-Vollständig.
oben Nicht-Stark-Vollständig.
Nicht-Stark-Vollständig.

Ersterstellung: 15/05/07

Letzte Änderung: 21/05/11

59-1. Eine Klasse ist genau dann (**unten/oben**) **Nicht-Stark-Vollständig**, wenn sie *nicht* (unten/oben) Stark Vollständig ist:

59-1(Definition)

- 1) “ M **unten Nicht-Stark-Vollständig**”
genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ unten Stark Vollständig}).$$

- 2) “ M **oben Nicht-Stark-Vollständig**”
genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ oben Stark Vollständig}).$$

- 3) “ M **Nicht-Stark-Vollständig**” genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ Stark Vollständig}).$$

59-2. Falls M unten Nicht-Stark-Vollständig ist, dann gibt es eine nicht leere TeilKlasse von $\text{ran } M$, die kein M -Infimum hat. Falls eine nicht leere TeilKlasse von $\text{ran } M$ kein M -Infimum hat, dann ist M unten Nicht-Stark-Vollständig:

59-2(Satz)

- a) Aus " M unten Nicht-Stark-Vollständig"
folgt " $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum})$ ".
- b) Aus " $0 \neq E \subseteq \text{ran } M$ " und " E hat kein M -Infimum"
folgt " M unten Nicht-Stark-Vollständig".

Beweis 59-2 a) VS gleich M unten Nicht-Stark-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”
 folgt via **59-1(Def)**: $\neg(M \text{ unten Stark Vollständig}).$

2: Aus 1 “ $\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})$ ”
 folgt via **50-1(Def)**:
 $\neg(\forall \alpha : (0 \neq \alpha \subseteq \text{ran } M) \Rightarrow (\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \alpha)).$

3: Aus 2
 folgt: $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega)).$

4: Via **36-1(Def)** gilt:
 $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega)$
 $\Leftrightarrow (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$

5: Aus 3 und
 aus 4
 folgt: $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$

b) VS gleich $(0 \neq E \subseteq \text{ran } M) \wedge (E \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$

1: Es gilt: $(M \text{ unten Stark Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})).$

Fallunterscheidung**1.1.Fall** M unten Stark Vollständig.

2: Aus **1.1.Fall** “ M unten Stark Vollständig” und
 aus VS gleich “ $0 \neq E \subseteq \text{ran } M \dots$ ”
 folgt via **50-1(Def)**: $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } M\text{-Infimum von } E.$

4: Aus \rightarrow “ E hat kein M -Infimum”
 folgt via **36-22**: $\Omega \text{ kein } M\text{-Infimum von } E.$

5: Aus 4 “ Ω kein M -Infimum von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Infimum von } E).$

6: Es gilt 3 “ $\dots \Omega$ ist M -Infimum von E ” .
 Es gilt 5 “ $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Infimum von } E)$ ” .
 Ex falso quodlibet folgt: M unten Nicht-Stark-Vollständig.

1.2.Fall $\neg(M \text{ unten Stark Vollständig}).$

Aus **1.2.Fall** “ $\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})$ ”
 folgt via **59-1(Def)**: M unten Nicht-Stark-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt: M unten Nicht-Stark-Vollständig.

□

59-3. Falls M oben Nicht-Stark-Vollständig ist, dann gibt es eine nicht leere TeilKlasse von $\mathbf{dom} M$, die kein M -Supremum hat. Falls eine nicht leere TeilKlasse von $\mathbf{dom} M$ kein M -Supremum hat, dann ist M oben Nicht-Stark-Vollständig:

59-3(Satz)

- a) Aus " M oben Nicht-Stark-Vollständig"
folgt " $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \mathbf{dom} M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum})$ ".
- b) Aus " $0 \neq E \subseteq \mathbf{dom} M$ " und " E hat kein M -Supremum"
folgt " M oben Nicht-Stark-Vollständig".

Beweis 59-3 a) VS gleich M oben Nicht-Stark-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”
 folgt via **59-1(Def)**: $\neg(M \text{ oben Stark Vollständig}).$

2: Aus 1 “ $\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})$ ”
 folgt via **50-1(Def)**:
 $\neg(\forall \alpha : (0 \neq \alpha \subseteq \text{dom } M) \Rightarrow (\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \alpha)).$

3: Aus 2
 folgt: $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \text{dom } M) \wedge (\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Omega)).$

4: Via **36-1(Def)** gilt:
 $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Omega)$
 $\Leftrightarrow (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$

5: Aus 3 und
 aus 4
 folgt: $\exists \Omega : (0 \neq \Omega \subseteq \text{dom } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$

b) VS gleich $(0 \neq E \subseteq \text{dom } M) \wedge (E \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$

1: Es gilt: $(M \text{ oben Stark Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})).$

Fallunterscheidung**1.1.Fall** M oben Stark Vollständig.

2: Aus **1.1.Fall** “ M oben Stark Vollständig” und
 aus VS gleich “ $0 \neq E \subseteq \text{dom } M \dots$ ”
 folgt via **50-1(Def)**: $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E.$

4: Aus \rightarrow “ E hat kein M -Supremum”
 folgt via **36-22**: $\Omega \text{ kein } M\text{-Supremum von } E.$

5: Aus 4 “ Ω kein M -Supremum von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E).$

6: Es gilt 3 “ $\dots \Omega$ ist M -Supremum von E ”.
 Es gilt 5 “ $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E)$ ”.
 Ex falso quodlibet folgt: M oben Nicht-Stark-Vollständig.

1.2.Fall $\neg(M \text{ oben Stark Vollständig}).$

Aus **1.2.Fall** “ $\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})$ ”
 folgt via **59-1(Def)**: M oben Nicht-Stark-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt: M oben Nicht-Stark-Vollständig.

□

59-4. Es folgen zwei spezielle Anwendungen von **59-2** und **59-3**:

59-4(Satz)

- a) Aus " $0 \neq \text{ran } M$ " und " $\text{ran } M$ hat kein M -Infimum"
folgt " M unten Nicht-Stark-Vollständig".
- b) Aus " $0 \neq \text{dom } M$ " und " $\text{dom } M$ hat kein M -Supremum"
folgt " M oben Nicht-Stark-Vollständig".

Beweis 59-4 a) VS gleich $(0 \neq \text{ran } M) \wedge (\text{ran } M \text{ hat kein } M\text{-Infimum})$.

1: Aus VS gleich " $0 \neq \text{ran } M \dots$ "
folgt via **0-20**: $0 \neq \text{ran } M \subseteq \text{ran } M$.

2: Aus 1 " $0 \neq \text{ran } M \subseteq \text{ran } M$ " und
aus VS gleich " $\dots \text{ran } M$ hat kein M -Infimum"
folgt via **59-2**: M unten Nicht-Stark-Vollständig.

b) VS gleich $(0 \neq \text{dom } M) \wedge (\text{dom } M \text{ hat kein } M\text{-Supremum})$.

1: Aus VS gleich " $0 \neq \text{dom } M \dots$ "
folgt via **0-20**: $0 \neq \text{dom } M \subseteq \text{dom } M$.

2: Aus 1 " $0 \neq \text{dom } M \subseteq \text{dom } M$ " und
aus VS gleich " $\dots \text{dom } M$ hat kein M -Supremum"
folgt via **59-3**: M oben Nicht-Stark-Vollständig.

□

59-5. Es werden logische Implikationen von (unten/oben) Nicht-Stark-Vollständigen präsentiert:

59-5(Satz)

- a) Aus “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M Nicht-Stark-Vollständig”.
- b) Aus “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M Nicht-Stark-Vollständig”.
- c) Aus “ M Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”
oder “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”.

Beweis 59-5 a) VS gleich

M unten Nicht-Stark-Vollständig.

1: Via **50-1(Def)** gilt:

$$(M \text{ Stark Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ unten Stark Vollständig}).$$

2: Aus 1

$$\text{folgt: } (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$$

3: Via **59-1(Def)** gilt:

$$M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig} \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})).$$

4: Aus 2 und

aus 3

folgt:

$$(M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$$

5: Via **59-1(Def)** gilt:

$$M \text{ Nicht-Stark-Vollständig} \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$$

6: Aus 4 und

aus 5

folgt:

$$(M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}).$$

Beweis 59-5 b) VS gleich

M oben Nicht-Stark-Vollständig.

1: Via **50-1(Def)** gilt:

$$(M \text{ Stark Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ oben Stark Vollständig}).$$

2: Aus 1

$$\text{folgt: } (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$$

3: Via **59-1(Def)** gilt:

$$\begin{aligned} & M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig} \\ \Leftrightarrow & (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})). \end{aligned}$$

4: Aus 2 und

aus 3

folgt:

$$(M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$$

5: Via **59-1(Def)** gilt:

$$\begin{aligned} & M \text{ Nicht-Stark-Vollständig} \\ \Leftrightarrow & (\neg(M \text{ Stark Vollständig})). \end{aligned}$$

6: Aus 4 und

aus 5

folgt:

$$(M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}).$$

c)

1:

$$\begin{aligned} & M \text{ Nicht-Stark-Vollständig} \\ \stackrel{\mathbf{59-1(Def)}}{\Leftrightarrow} & \neg(M \text{ Stark Vollständig}) \\ \stackrel{\mathbf{50-1(Def)}}{\Leftrightarrow} & \neg((M \text{ unten Stark Vollständig}) \wedge (M \text{ oben Stark Vollständig})) \\ \Leftrightarrow & (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})) \vee (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})) \\ \stackrel{\mathbf{59-1(Def)}}{\Leftrightarrow} & (M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}) \\ & \vee (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})) \\ \stackrel{\mathbf{59-1(Def)}}{\Leftrightarrow} & (M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}) \\ & \vee (M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig}). \end{aligned}$$

2: Aus 1

folgt:

$$\begin{aligned} & M \text{ Nicht-Stark-Vollständig} \\ \Rightarrow & ((M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}) \\ & \vee (M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig})). \end{aligned}$$

□

59-6. Es werden Implikationen rund um “Nicht-Vollständig” und “(unten/oben) Nicht-Stark-Vollständig” angegeben:

59-6(Satz)

- a) Aus “ M Nicht-Vollständig”
folgt “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”.
- b) Aus “ M Nicht-Vollständig”
folgt “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”.
- c) Aus “ M Nicht-Vollständig” folgt “ M Nicht-Stark-Vollständig”.

Beweis 59-6 a)

- 1: Via **50-2** gilt: $(M \text{ unten Stark Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Vollständig}).$
- 2: Aus 1
folgt: $(\neg(M \text{ Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})).$
- 3: Via **58-1(Def)** gilt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ Vollständig})).$
- 4: Aus 2 und
aus 3
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ unten Stark Vollständig})).$
- 5: Via **59-1(Def)** gilt: $(M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig})$
 $\Leftrightarrow (\neg(M \text{ ist unten Stark Vollständig})).$
- 6: Aus 4 und
aus 5
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ unten Nicht-Stark-Vollständig}).$

Beweis 59-6 b)

- 1: Via **50-2** gilt: $(M \text{ oben Stark Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Vollständig}).$
- 2: Aus 1
folgt: $(\neg(M \text{ Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})).$
- 3: Via **58-1(Def)** gilt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ Vollständig})).$
- 4: Aus 2 und
aus 3
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ oben Stark Vollständig})).$
- 5: Via **59-1(Def)** gilt: $(M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig})$
 $\Leftrightarrow (\neg(M \text{ ist oben Stark Vollständig})).$
- 6: Aus 4 und
aus 5
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ oben Nicht-Stark-Vollständig}).$

c)

- 1: Via **50-2** gilt: $(M \text{ Stark Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Vollständig}).$
- 2: Aus 1
folgt: $(\neg(M \text{ Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$
- 3: Via **58-1(Def)** gilt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ Vollständig})).$
- 4: Aus 2 und
aus 3
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$
- 5: Via **59-1(Def)** gilt: $(M \text{ Nicht-Stark-Vollständig})$
 $\Leftrightarrow (\neg(M \text{ Stark Vollständig})).$
- 6: Aus 4 und
aus 5
folgt: $(M \text{ Nicht-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}).$

□

unten Nicht-Total-Vollständig.
oben Nicht-Total-Vollständig.
Nicht-Total-Vollständig.

Ersterstellung: 19/05/07

Letzte Änderung: 21/05/11

60-1. Eine Klasse ist genau dann (**unten/oben**) **Nicht-Total-Vollständig**, wenn sie *nicht* (unten/oben) Total Vollständig ist:

60-1(Definition)

- 1) “ **M unten Nicht-Total-Vollständig**”

genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ unten Total Vollständig}).$$

- 2) “ **M oben Nicht-Total-Vollständig**”

genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ oben Total Vollständig}).$$

- 3) “ **M Nicht-Total-Vollständig**” genau dann, wenn gilt:

$$\neg(M \text{ Total Vollständig}).$$

60-2. Da via **51-3** eine Klasse genau dann unten Total Vollständig ist, wenn sie oben Total Vollständig ist und dies genau dann der Fall ist, wenn sie Total Vollständig ist, ist das folgende Kriterium nicht allzu überraschend:

60-2(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) *M Nicht-Total-Vollständig.*
- ii) *M unten Nicht-Total-Vollständig.*
- iii) *M oben Nicht-Total-Vollständig.*

Beweis **60-2**

1: Via **51-3** gilt:

$$(M \text{ Total Vollständig}) \Leftrightarrow (M \text{ unten Total Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (M \text{ oben Total Vollständig}).$$

2: Aus 1

$$\text{folgt: } (\neg(M \text{ Total Vollständig})) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ unten Total Vollständig})) \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Total Vollständig})).$$

3: Aus 2

$$\text{folgt via } \mathbf{60-1(Def):} \quad (M \text{ Nicht-Total-Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ unten Total Vollständig})) \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Total Vollständig})).$$

4: Aus 3

$$\text{folgt via } \mathbf{60-1(Def):} \quad (M \text{ Nicht-Total-Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (M \text{ unten Nicht-Total-Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (\neg(M \text{ oben Total Vollständig})).$$

5: Aus 4

$$\text{folgt via } \mathbf{60-1(Def):} \quad (M \text{ Nicht-Total-Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (M \text{ unten Nicht-Total-Vollständig}) \\ \Leftrightarrow (M \text{ oben Nicht-Total-Vollständig}).$$

□

60-3. Falls M Nicht-Total-Total Vollständig ist, dann gibt es mindestens eine Klasse mit bemerkenswerten Eigenschaften:

60-3(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) M$ Nicht-Total-Vollständig.

Dannn folgt:

- a) $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum}).$
- b) $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{dom } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum}).$

Beweis 60-3 a) VS gleich M Nicht-Total-Vollständig.

- 1: Aus VS gleich “ M Nicht-Total-Vollständig”
folgt via **60-2**: M unten Nicht-Total-Vollständig.
- 2: Aus 1 “ M unten Nicht-Total-Vollständig”
folgt via **60-1(Def)**: $\neg(M \text{ unten Total Vollständig})$.
- 3: Aus 2 “ $\neg(M \text{ unten Total Vollständig})$ ”
folgt via **51-1(Def)**:
 $\neg(\forall \alpha : (\alpha \subseteq \text{ran } M) \Rightarrow (\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \alpha))$.
- 4: Aus 3
folgt: $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\neg(\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega))$.
- 5: Via **36-1(Def)** gilt: $\neg(\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Infimum von } \Omega)$
 $\Leftrightarrow (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum})$.
- 6: Aus 4 und
5
folgt: $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Infimum})$.

b) VS gleich

 M Nicht-Total-Vollständig.

- 1: Aus VS gleich “ M Nicht-Total-Vollständig”
folgt via **60-2**: M oben Nicht-Total-Vollständig.
- 2: Aus 1 “ M oben Nicht-Total-Vollständig”
folgt via **60-1(Def)**: $\neg(M \text{ oben Total Vollständig})$.
- 3: Aus 2 “ $\neg(M \text{ oben Total Vollständig})$ ”
folgt via **51-1(Def)**:
 $\neg(\forall \alpha : (\alpha \subseteq \text{ran } M) \Rightarrow (\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \alpha))$.
- 4: Aus 3
folgt: $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\neg(\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Omega))$.
- 5: Via **36-1(Def)** gilt: $\neg(\exists \Xi : \Xi \text{ ist } M\text{-Supremum von } \Omega)$
 $\Leftrightarrow (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum})$.
- 6: Aus 4 und
5
folgt: $\exists \Omega : (\Omega \subseteq \text{ran } M) \wedge (\Omega \text{ hat kein } M\text{-Supremum})$.

□

60-4. Falls es eine Teilklasse von $\text{ran } M$ gibt, die kein M _Infimum hat, dann ist M Nicht-Total-Vollständig:

60-4(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) E \subseteq \text{ran } M.$

$\rightarrow) E$ hat kein M _Infimum.

Dann folgt " M Nicht-Total-Vollständig".

Beweis 60-4

1: Es gilt: $(M \text{ Total Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ Total Vollständig})).$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

M Total Vollständig.

2: Aus 1.1.Fall " M Total Vollständig"
folgt via **51-3**:

M unten Total Vollständig.

3: Aus 2 " M unten Total Vollständig"
und aus $\rightarrow) "E \subseteq \text{ran } M"$
folgt via **51-1(Def)**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist M _Infimum von E .

4: Aus $\rightarrow) "E$ hat kein M _Infimum"
folgt via **36-22**:

Ω kein M _Infimum von E .

5: Aus 4 " Ω kein M _Infimum von E "
folgt via **36-1(Def)**:

$\neg(\Omega \text{ ist } M \text{_Infimum von } E).$

6: Es gilt 3 " $\dots \Omega$ ist M _Infimum von E ".
Es gilt 5 " $\neg(\Omega \text{ ist } M \text{_Infimum von } E)$ ".
Ex falso quodlibet folgt:

M Nicht-Total-Vollständig.

1.2.Fall

$\neg(M \text{ Total Vollständig}).$

Aus 1.2.Fall " $\neg(M \text{ Total Vollständig})$ "
folgt via **60-1(Def)**:

M Nicht-Total-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

M Nicht-Total-Vollständig.

□

60-5. Falls es eine Teilklasse von $\text{dom } M$ gibt, die kein M -Supremum hat, dann ist M Nicht-Total-Vollständig:

60-5(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) E \subseteq \text{dom } M.$

$\rightarrow) E$ hat kein M -Supremum.

Dann folgt " M Nicht-Total-Vollständig".

Beweis 60-5

1: Es gilt: $(M \text{ Total Vollständig}) \vee (\neg(M \text{ Total Vollständig})).$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

M Total Vollständig.

2: Aus 1.1.Fall " M Total Vollständig"

folgt via **51-3**:

M oben Total Vollständig.

3: Aus 2 " M oben Total Vollständig"

und aus $\rightarrow) "E \subseteq \text{dom } M"$

folgt via **51-1(Def)**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist M -Supremum von E .

4: Aus $\rightarrow) "E$ hat kein M -Supremum"

folgt via **36-22**:

Ω kein M -Supremum von E .

5: Aus 4 " Ω kein M -Supremum von E "

folgt via **36-1(Def)**:

$\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E).$

6: Es gilt 3 "... Ω ist M -Supremum von E ".

Es gilt 5 " $\neg(\Omega \text{ ist } M\text{-Supremum von } E)$ ".

Ex falso quodlibet folgt:

M Nicht-Total-Vollständig.

1.2.Fall

$\neg(M \text{ Total Vollständig}).$

Aus 1.2.Fall " $\neg(M \text{ Total Vollständig})$ "

folgt via **60-1(Def)**:

M Nicht-Total-Vollständig.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

M Nicht-Total-Vollständig.

□

60-6. Durch Spezialisierung ist aus **60-4** und **60-5** das folgende Resultat zu gewinnen:

60-6(Satz)

- a) Aus “ $\text{ran } M$ hat kein M -Infimum”
folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.
- b) Aus “ $\text{dom } M$ hat kein M -Supremum”
folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.

Beweis 60-6 a) VS gleich

$\text{ran } M$ hat kein M -Infimum.

1: Via **0-6** gilt:

$\text{ran } M \subseteq \text{ran } M$.

2: Aus 1 “ $\text{ran } M \subseteq \text{ran } M$ ” und
aus VS gleich “ $\text{ran } M$ hat kein M -Infimum”
folgt via **60-4**:

M Nicht-Total-Vollständig.

b) VS gleich

$\text{dom } M$ hat kein M -Supremum.

1: Via **0-6** gilt:

$\text{dom } M \subseteq \text{dom } M$.

2: Aus 1 “ $\text{dom } M \subseteq \text{dom } M$ ” und
aus VS gleich “ $\text{dom } M$ hat kein M -Supremum”
folgt via **60-5**:

M Nicht-Total-Vollständig.

□

60-7. In übersichtlicher Form wird auf Basis der anderen “Vollständigkeits-Begriffe” Hinreichendes für “Nicht-Total-Vollständig” zusammengefasst.

Die Beweis-Reihefolge ist d) - a) - b) - c):

60-7(Satz)

- a) Aus “ M Nicht-Vollständig” folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.
- b) Aus “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.
- c) Aus “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.
- d) Aus “ M Nicht-Stark-Vollständig”
folgt “ M Nicht-Total-Vollständig”.

Beweis 60-7 d)

- 1: Via **51-4** gilt: $(M \text{ Total Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Stark Vollständig}).$
- 2: Aus 1
folgt: $(\neg(M \text{ Stark Vollständig})) \Rightarrow (\neg(M \text{ Total Vollständig})).$
- 3: Via **59-1(Def)** gilt:
 $(M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}) \Leftrightarrow (\neg(M \text{ Stark-Vollständig})).$
- 4: Aus 2 und
aus 3
folgt: $(M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (\neg(M \text{ Total Vollständig})).$
- 5: Via **60-1(Def)** gilt: $(M \text{ Nicht-Total-Vollständig})$
 $\Leftrightarrow (\neg(M \text{ Total Vollständig})).$
- 6: Aus 4 und
aus 5
folgt: $(M \text{ Nicht-Stark-Vollständig}) \Rightarrow (M \text{ Nicht-Total-Vollständig}).$

Beweis 60-7 a) VS gleich

M Nicht-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M Nicht-Vollständig”
folgt via **59-6**:

M Nicht-Stark-Vollständig.

2: Aus 1 “ M Nicht-Stark-Vollständig”
folgt via des bereits bewiesenen d):

M Nicht-Total-Vollständig.

b) VS gleich

M unten Nicht-Stark-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M unten Nicht-Stark-Vollständig”
folgt via **59-5**:

M Nicht-Stark-Vollständig.

2: Aus 1 “ M Nicht-Stark-Vollständig”
folgt via des bereits bewiesenen d):

M Nicht-Total-Vollständig.

c) VS gleich

M oben Nicht-Stark-Vollständig.

1: Aus VS gleich “ M oben Nicht-Stark-Vollständig”
folgt via **59-5**:

M Nicht-Stark-Vollständig.

2: Aus 1 “ M Nicht-Stark-Vollständig”
folgt via des bereits bewiesenen d):

M Nicht-Total-Vollständig.

□

**Universelle InklusionsRelation. sse.
sse-Notation.**

Die Frage, ob sse oben Stark KettenVollständig ist, bleibt offen.

Ersterstellung: 04/05/07

Letzte Änderung: 02/06/11

61-1. Die **universelle InklusionsRelation** besteht aus allen geordneten Paaren (p, q) von *Mengen* p, q , für die $p \subseteq q$ gilt. Diese - auf den ersten Blick sehr einfach erscheinende - Relation induziert in Klassen “TeilKlassen-Relationen”, die bei der Weiterentwicklung der FixpunktSätze von Tarski von grosser Bedeutung sind:

61-1(Definition)

1) sse

$$\begin{aligned} &= 61.0() = \{(\lambda, \mu) : \lambda \subseteq \mu\} \\ &= \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}. \end{aligned}$$

2) “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation”

genau dann, wenn gilt:

$$\mathfrak{C} = \text{sse}.$$

61-2. Routinemäßig wird **61-1(Def)** durch in dieser Form erwartete Aussagen ergänzt:

61-2(Satz)

a) *sse universelle InklusionsRelation.*

b) Aus “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation”
und “ \mathfrak{D} universelle InklusionsRelation”

folgt “ $\mathfrak{C} = \mathfrak{D}$ ”.

Beweis 61-2 a)

Aus “ $sse = sse$ ”

folgt via **61-1(Def)**:

sse universelle InklusionsRelation.

b) VS gleich

(\mathfrak{C} universelle InklusionsRelation)
 \wedge (\mathfrak{D} universelle InklusionsRelation).

1.1: Aus VS gleich “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation... ”

folgt via **61-1(Def)**:

$\mathfrak{C} = sse$.

1.2: Aus VS gleich “... \mathfrak{D} universelle InklusionsRelation”

folgt via **61-1(Def)**:

$\mathfrak{C} = sse$.

2: Aus 1.1 und

aus 1.2

folgt:

$\mathfrak{C} = \mathfrak{D}$.

□

61-3. Die universelle InklusionsRelation ist eine Relation und es wird Hinreichendes für $w \in \text{sse}$ angegeben. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - a):

61-3(Satz)

a) *sse Relation.*

b) *Aus “ $w \in \text{sse}$ ”*

folgt “ $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\Psi \text{ Menge}) \wedge (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (w = (\Omega, \Psi))$ ”.

Beweis 61-3 b) VS gleich

$w \in \text{sse}$.

1.1: Aus VS gleich " $w \in \text{sse}$ "
folgt via **ElementAxiom**:

w Menge.

1.2: Aus VS gleich " $w \in \text{sse}$ " und
aus " $\text{sse} = \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}$ "
folgt: $w \in \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}$.

2: Aus 1.2 " $w \in \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}$ "
folgt: $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (w = (\Omega, \Psi))$.

3: Aus 1.1 " w Menge" und
aus 2 " $\dots w = (\Omega, \Psi)$ "
folgt: (Ω, Ψ) Menge.

4: Aus 3 " (Ω, Ψ) Menge"
folgt via **PaarAxiom I**: $(\Omega \text{ Menge}) \wedge (\Psi \text{ Menge})$.

5: Aus 2 " $\exists \Omega, \Psi \dots$ ",
aus 4 " Ω Menge..." ,
aus 4 " $\dots \Psi$ Menge" ,
aus 2 " $\dots \Omega \subseteq \Psi \dots$ " und
aus 2 " $w = (\Omega, \Psi)$ "
folgt: $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\Psi \text{ Menge}) \wedge (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (w = (\Omega, \Psi))$.

a)

Thema1

$\alpha \in \text{sse}$.

Aus Thema1 " $\alpha \in \text{sse}$ "

folgt via des bereits bewiesenen b):

$\exists \Omega, \Psi : \alpha = (\Omega, \Psi)$.

Ergo Thema1:

$\forall \alpha : (\alpha \in \text{sse}) \Rightarrow (\exists \Omega, \Psi : \alpha = (\Omega, \Psi))$.

Konsequenz via **10-3**:

sse Relation.

□

sse-Notation. Anstelle von “ p_sse_q ” wird “ $p \text{ sse } q$ ” geschrieben. Eine Verwechslung mit einer KlassenVariablen ist nicht möglich:

sse-Notation

Sind “ $\&$ ” und “ $\overline{\&}$ ” Klassen, so gilt

“ $\& \text{ sse } \overline{\&}$ ” genau dann, wenn: “ $\&_sse_ \overline{\&}$ ” .

61-4. Unter Verwendung der **sse-Notation** wird ein Kriterium für p sse q bewiesen:

61-4(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) p sse q .
- ii) “ p Menge” und “ q Menge” und “ $p \subseteq q$ ”.
- iii) “ q Menge” und “ $p \subseteq q$ ”.

sse-Notation.

Beweis 61-4 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$p \text{ sse } q.$

1.1: Aus VS gleich " $p \text{ sse } q$ "
folgt via **30-2**:

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}).$

1.2: Aus VS gleich " $p \text{ sse } q$ "
folgt:

$(p, q) \in \text{sse}.$

2.1: Aus 1.2 " $(p, q) \in \text{sse}$ "
folgt via **ElementAxiom**:

$(p, q) \text{ Menge}.$

2.2: Aus 1.2 " $(p, q) \in \text{sse}$ "
folgt via **61-3**:

$\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge ((p, q) = (\Omega, \Psi)).$

3: Aus 2.2 " $\dots (p, q) = (\Omega, \Psi)$ " und
aus 2.1 " $(p, q) \text{ Menge}$ "
folgt via **IGP**:

$(p = \Omega) \wedge (q = \Psi).$

4: Aus 3 " $p = \Omega \dots$ " und
aus 2.2 " $\dots \Omega \subseteq \Psi \dots$ "
folgt:

$p \subseteq \Psi.$

5: Aus 4 " $p \subseteq \Psi$ " und
aus 3 " $\dots q = \Psi$ "
folgt:

$p \subseteq q.$

6: Aus 1.1 " $p \text{ Menge} \dots$ ",
aus 1.1 " $\dots q \text{ Menge}$ " und
aus 5 " $p \subseteq q$ "
folgt:

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$

$ii) \Rightarrow iii)$ VS gleich

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$

Aus VS
folgt:

$(q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$

Beweis 61-4 iii) \Rightarrow i) VS gleich

$$(q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$$

1: Aus VS gleich "... $p \subseteq q$ " und
aus VS gleich " q Menge..."
folgt via **TeilMengenAxiom**:

$$p \text{ Menge.}$$

2.1: Aus 1 " p Menge" und
aus VS gleich " q Menge..."
folgt via **PaarAxiom I**:

$$(p, q) \text{ Menge.}$$

2.2: Es gilt:

$$\exists \Omega : \Omega = p.$$

2.3: Es gilt:

$$\exists \Psi : \Psi = q.$$

3.1: Aus VS gleich "... $p \subseteq q$ " und
aus 2.2 "... $\Omega = p$ "
folgt:

$$\Omega \subseteq q.$$

3.2: Aus 2.2 "... $\Omega = p$ " und
aus 2.3 "... $\Psi = q$ "
folgt via **PaarAxiom I**:

$$(\Omega, \Psi) = (p, q).$$

4.1: Aus 3.1 " $\Omega \subseteq q$ " und
aus 2.3 "... $\Psi = q$ "
folgt:

$$\Omega \subseteq \Psi.$$

4.2: Aus 3.2
folgt:

$$(p, q) = (\Omega, \Psi).$$

5: Aus 2.2 " $\exists \Omega \dots$ ",
aus 2.3 " $\exists \Psi \dots$ ",
aus 4.1 " $\Omega \subseteq \Psi$ " und
aus 4.2 " $(p, q) = (\Omega, \Psi)$ "
folgt:

$$\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge ((p, q) = (\Omega, \Psi)).$$

6: Aus 5 " $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge ((p, q) = (\Omega, \Psi))$ " und
aus 2.1 " (p, q) Menge"
folgt:

$$(p, q) \in \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}.$$

7: Aus 6 " $(p, q) \in \{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\}$ " und
aus " $\{\omega : (\exists \Omega, \Psi : (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (\omega = (\Omega, \Psi)))\} = \text{sse}$ "
folgt:

$$(p, q) \in \text{sse}.$$

8: Aus 7 " $(p, q) \in \text{sse}$ "
folgt:

$$p \text{ sse } q.$$

□

61-5. Durch Negation ergibt sich aus **61-4** ein Kriterium für “ $\neg(p \text{ sse } q)$ ” :

61-5(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

i) $\neg(p \text{ sse } q)$.

ii) “ p Unmenge” oder “ q Unmenge” oder “ $p \not\subseteq q$ ”.

iii) “ q Unmenge” oder “ $p \not\subseteq q$ ”.

sse-Notation.

Beweis 61-5

1: Via **61-4** gilt:

$$p \text{ sse } q \Leftrightarrow ((p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q)) \Leftrightarrow ((q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q)).$$

2: Aus 1 folgt:

$$\neg(p \text{ sse } q) \Leftrightarrow (\neg((p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q))) \Leftrightarrow (\neg((q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q))).$$

3: Aus 2 folgt:

$$\begin{aligned} \neg(p \text{ sse } q) &\Leftrightarrow ((\neg(p \text{ Menge})) \vee (\neg(q \text{ Menge})) \vee (\neg(p \subseteq q))) \\ &\Leftrightarrow ((\neg(q \text{ Menge})) \vee (\neg(p \subseteq q))). \end{aligned}$$

4: Aus 3 folgt:

$$\begin{aligned} \neg(p \text{ sse } q) &\Leftrightarrow ((p \text{ Unmenge}) \vee (q \text{ Unmenge}) \vee (\neg(p \subseteq q))) \\ &\Leftrightarrow ((q \text{ Unmenge}) \vee (\neg(p \subseteq q))). \end{aligned}$$

5: Aus 4 folgt via **0-3**:

$$\begin{aligned} \neg(p \text{ sse } q) &\Leftrightarrow ((p \text{ Unmenge}) \vee (q \text{ Unmenge}) \vee (p \not\subseteq q)) \\ &\Leftrightarrow ((q \text{ Unmenge}) \vee (p \not\subseteq q)). \end{aligned}$$

□

61-6. Ähnlich zu **61-4** wird ein Kriterium für $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q$ bewiesen:

61-6(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q$.
- ii) “ p Menge” und “ q Menge” und “ $p \subset q$ ”.
- iii) “ q Menge” und “ $p \subset q$ ”.

Beweis 61-6sse-Notation.

$\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich

$p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q.$

1: Aus VS gleich " $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q$ "
folgt via **41-3**:

$(p \text{ sse } q) \wedge (p \neq q).$

2: Aus 1 " $p \text{ sse } q \dots$ "
folgt via **61-4**:

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$

3: Aus 2 " $\dots p \subseteq q$ " und
aus 1 " $\dots p \neq q$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$p \subset q.$

4: Aus 2 " $p \text{ Menge} \dots$ ",
aus 2 " $\dots q \text{ Menge} \dots$ " und
aus 3 " $p \subset q$ "
folgt:

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q).$

$\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich

$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q).$

Aus VS
folgt:

$(q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q).$

$\boxed{iii) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$(q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q).$

1: Aus VS gleich " $\dots p \subset q$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$(p \subseteq q) \wedge (p \neq q).$

2: Aus VS gleich " $q \text{ Menge} \dots$ " und
aus 1 " $p \subseteq q \dots$ "
folgt via **61-4**:

$p \text{ sse } q.$

3: Aus 2 " $p \text{ sse } q$ " und
aus 1 " $\dots p \neq q$ "
folgt via **41-3**:

$p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q.$

□

61-7. Durch Negation ergibt sich aus **61-6** ein Kriterium für “ $\neg(p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} q)$ ” :

61-7(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

i) $\neg(p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} q)$.

ii) “ p Unmenge” oder “ q Unmenge” oder “ $p \not\subset q$ ”.

iii) “ q Unmenge” oder “ $p \not\subset q$ ”.

Beweis 61-7

1: Via **61-6** gilt:

$$\Leftrightarrow ((p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q)) \Leftrightarrow ((q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q)).$$

2: Aus 1
folgt:

$$\Leftrightarrow (\neg((p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q))) \Leftrightarrow (\neg((q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q))).$$

3: Aus 2
folgt:

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow ((\neg(p \text{ Menge})) \vee (\neg(q \text{ Menge})) \vee (\neg(p \subset q))) \\ &\Leftrightarrow ((\neg(q \text{ Menge})) \vee (\neg(p \subset q))). \end{aligned}$$

4: Aus 3
folgt:

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow ((p \text{ Unmenge}) \vee (q \text{ Unmenge}) \vee (\neg(p \subset q))) \\ &\Leftrightarrow ((q \text{ Unmenge}) \vee (\neg(p \subset q))). \end{aligned}$$

5: Aus 4
folgt via **57-6**:

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow ((p \text{ Unmenge}) \vee (q \text{ Unmenge}) \vee (p \not\subset q)) \\ &\Leftrightarrow ((q \text{ Unmenge}) \vee (p \not\subset q)). \end{aligned}$$

□

61-8. Die Relation **sse** ist antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} . Die Beweis-Reihenfolge ist b) - e) - f) - g) - h) - c) - i) - d) - j) - a):

61-8(Satz)

- a) *sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} .*
- b) *sse reflexiv.*
- c) *sse transitiv.*
- d) *sse antiSymmetrisch.*
- e) $\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}$.
- f) $\text{ran}(\text{sse}) = \mathcal{U}$.
- g) *sse Unmenge.*
- h) *“p Menge” genau dann, wenn “p sse p”.*
- i) *Aus “p sse q” und “q sse w” folgt “p sse w”.*
- j) *Aus “p sse q” und “q sse p” folgt “p = q”.*

sse-Notation.

Beweis **61-8** bfg)

Thema1.1	$\alpha \in \mathcal{U}.$
2.1: Via 0-6 gilt:	$\alpha \subseteq \alpha.$
2.2: Aus Thema1.1 " $\alpha \in \mathcal{U}$ " folgt via ElementAxiom :	α Menge.
3: Aus 2.2 " α Menge" und aus 2.1 " $\alpha \subseteq \alpha$ " folgt via 61-4 :	α sse $\alpha.$

Ergo Thema1.1:

$$\forall \alpha : (\alpha \in \mathcal{U}) \Rightarrow (\alpha \text{ sse } \alpha).$$

Konsequenz via **30-17(Def)**:

sse reflexiv in $\mathcal{U}.$

Konsequenz via **30-17(Def)**:

A1 | "sse reflexiv"

2.b): Aus A1

folgt:

sse reflexiv.

3.e): Aus 2.b) "sse reflexiv"

folgt via **30-21**:

$$\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}.$$

3.f): Aus 2.b) "sse reflexiv"

folgt via **30-21**:

$$\text{ran}(\text{sse}) = \mathcal{U}.$$

3.g): Aus 2.b) "sse reflexiv"

folgt via **30-21**:

sse Unmenge.

h) \Rightarrow VS gleich

p Menge.

1: Via des bereits bewiesenen b) gilt:

sse reflexiv.

2: Aus 1 "sse reflexiv" und
aus VS gleich " p Menge"

folgt via **30-21**:

$$p \text{ sse } p.$$

h) \Leftarrow VS gleich

$$p \text{ sse } p.$$

Aus VS gleich " $p \text{ sse } p$ "

folgt via **30-2**:

p Menge.

Beweis **61-8** c)

Thema1.1 $(\alpha \in \mathcal{U}) \wedge (\beta \in \mathcal{U}) \wedge (\gamma \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \text{ sse } \beta) \wedge (\beta \text{ sse } \gamma).$

2.1: Aus Thema1.1 "... $\alpha \text{ sse } \beta$..."

folgt via **61-4**:

$$\alpha \subseteq \beta.$$

2.2: Aus Thema1.2 "... $\beta \text{ sse } \gamma$..."

folgt via **61-4**:

$$(\gamma \text{ Menge}) \wedge (\beta \subseteq \gamma).$$

3: Aus 2.1 " $\alpha \subseteq \beta$ " und

aus 2.2 "... $\beta \subseteq \gamma$..."

folgt via **0-6**:

$$\alpha \subseteq \gamma.$$

4: Aus 2.2 " $\gamma \text{ Menge} \dots$ " und

aus 3 " $\alpha \subseteq \gamma$ "

folgt via **61-4**:

$$\alpha \text{ sse } \gamma.$$

Ergo Thema1.1:

$$\forall \alpha, \beta, \gamma : ((\alpha \in \mathcal{U}) \wedge (\beta \in \mathcal{U}) \wedge (\gamma \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \text{ sse } \beta \text{ sse } \gamma)) \Rightarrow (\alpha \text{ sse } \gamma).$$

Konsequenz via **30-30(Def)**:

A1 | "**sse** transitiv in \mathcal{U} "

1.2: Aus A1 gleich "**sse** transitiv in \mathcal{U} "

folgt via **30-30(Def)**:

sse transitiv.

i) VS gleich

$$(p \text{ sse } q) \wedge (q \text{ sse } w).$$

1: Via des bereits bewiesenen c) gilt:

sse transitiv.

2: Aus 1 "**sse** transitiv",

aus VS gleich " $p \text{ sse } q \dots$ " und

aus VS gleich "... $q \text{ sse } w$ "

folgt via **30-38**:

$$p \text{ sse } w.$$

Beweis **61-8** d)

Thema1.1

$$(\alpha \in \mathcal{U}) \wedge (\beta \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \text{ sse } \beta) \wedge (\beta \text{ sse } \alpha).$$

2.1: Aus Thema1.1 “... $\alpha \text{ sse } \beta$...”
folgt via **61-4**:

$$\alpha \subseteq \beta.$$

2.2: Aus Thema1.1 “... $\beta \text{ sse } \alpha$ ”
folgt via **61-4**:

$$\beta \subseteq \alpha.$$

3: Aus 2.1 “ $\alpha \subseteq \beta$ ” und
aus 2.2 “ $\beta \subseteq \alpha$ ”
folgt via **GleichheitsAxiom**:

$$\alpha = \beta.$$

Ergo Thema1.1: $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in \mathcal{U}) \wedge (\beta \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \text{ sse } \beta) \wedge (\beta \text{ sse } \alpha)) \Rightarrow (\alpha = \beta).$

Konsequenz via **30-45(Def)**:

A1 | “sse antiSymmetrisch in \mathcal{U} ”

1.2: Aus A1 gleich “sse antiSymmetrisch in \mathcal{U} ”
folgt via **30-45(Def)**:

sse antiSymmetrisch.

j) VS gleich

$$(p \text{ sse } q) \wedge (q \text{ sse } p).$$

1: Via des bereits bewiesenen d) gilt:

sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “sse antiSymmetrisch”,
aus VS gleich “ $p \text{ sse } q$...” und
aus VS gleich “... $q \text{ sse } p$ ”
folgt via **30-47**:

$$p = q.$$

Beweis 61-8 a)

- 1.1: Via **61-3** gilt: sse Relation.
- 1.2: Via des bereits bewiesenen b) gilt: sse reflexiv.
- 1.3: Via des bereits bewiesenen c) gilt: sse transitiv.
- 1.4: Via des bereits bewiesenen d) gilt: sse antiSymmetrisch.
- 2.1: Aus 1.1 "sse Relation"
folgt via **10-4**: sse Relation in \mathcal{U} .
- 2.2: Aus 1.2 "sse reflexiv"
folgt via **30-17(Def)**: sse reflexiv in \mathcal{U} .
- 3: Aus 2.1 "sse Relation in \mathcal{U} ",
aus 2.2 "sse reflexiv in \mathcal{U} ",
aus 1.3 "sse transitiv" und
aus 1.4 "sse antiSymmetrisch"
folgt via **34-13**: sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} .

□

61-9. Es folgt ein Kriterium dafür, dass u eine untere **sse**-Schranke von x ist:

61-9(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) u untere **sse**-Schranke von x .
- ii) “ u Menge” und “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”.
- iii) “ u Menge” und “ $u \subseteq \bigcap x$ ”.

Beweis 61-9

sse-Notation.

i) \Rightarrow ii) VS gleich

u untere **sse**-Schranke von x .

1.1: Aus \rightarrow “ u untere **sse**-Schranke von x ”

folgt via **35-4**:

A1 | “ u Menge”

Thema1.2

$\alpha \in x$.

2: Aus VS gleich “ u untere **sse**-Schranke von x ” und
aus Thema1.2 “ $\alpha \in x$ ”
folgt via **35-1(Def)**:

u **sse** α .

3: Aus 2 “ u **sse** α ”
folgt via **61-4**:

$u \subseteq \alpha$.

Ergo Thema1.2:

A2 | “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”

1.3: Aus A1 gleich “ u Menge” und

aus A2 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”

folgt: $(u \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$

Beweis **61-9** **ii) \Rightarrow iii)** VS gleich $(u \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$

1: Aus VS gleich "... $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ "

folgt via **1-15**:

$$u \subseteq \bigcap x.$$

2: Aus VS gleich " u Menge..." und

aus 1 " $u \subseteq \bigcap x$ "

folgt:

$$(u \text{ Menge}) \wedge (u \subseteq \bigcap x).$$

iii) \Rightarrow i) VS gleich

$$(u \text{ Menge}) \wedge (u \subseteq \bigcap x).$$

1.1: Aus VS gleich " u Menge..."

folgt via **0-19**:

$$u \in \mathcal{U}.$$

2: Via **61-8** gilt:

$$\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}.$$

3: Aus 1.1 " $u \in \mathcal{U}$ " und

aus 2 " $\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}$ "

folgt:

A1	" $u \in \text{dom}(\text{sse})$ "
----	------------------------------------

Thema1.2

$$\beta \in x.$$

2.1: Aus Thema1.2 " $\beta \in x$ "

folgt via **ElementAxiom**:

$$\beta \text{ Menge.}$$

2.2: Aus Thema1.2 " $\beta \in x$ "

folgt via **1-15**:

$$\bigcap x \subseteq \beta.$$

3: Aus VS gleich "... $u \subseteq \bigcap x$ " und

aus 2.2 " $\bigcap x \subseteq \beta$ "

folgt via **0-6**:

$$u \subseteq \beta.$$

4: Aus 2.1 " β Menge" und

aus 3 " $u \subseteq \beta$ "

folgt via **61-4**:

$$u \text{ sse } \beta.$$

Ergo Thema1.2:

A2	" $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (u \text{ sse } \beta)$ "
----	--

1.3: Aus A1 gleich " $u \in \text{dom}(\text{sse})$ " und

aus A2 gleich " $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (u \text{ sse } \beta)$ "

folgt via **35-1(Def)**:

u untere sse_Schranke von x .

□

61-10. Es folgt ein Kriterium dafür, dass o eine obere **sse**-Schranke von x ist:

61-10(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii) sind äquivalent:

- i) o obere **sse**-Schranke von x .
- ii) “ o Menge” und “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”.
- iii) “ o Menge” und “ $\bigcup x \subseteq o$ ”.

Beweis 61-10

sse-Notation.

i) \Rightarrow ii) VS gleich

o obere **sse**-Schranke von x .

1.1: Aus \rightarrow “ o obere **sse**-Schranke von x ”

folgt via **35-5**:

A1 | “ o Menge”

Thema1.2

$\alpha \in x$.

2: Aus VS gleich “ o obere **sse**-Schranke von x ” und
aus Thema1.2 “ $\alpha \in x$ ”
folgt via **35-1(Def)**:

α **sse** o .

3: Aus 2 “ α **sse** o ”
folgt via **61-4**:

$\alpha \subseteq o$.

Ergo Thema1.2:

A2 | “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”

1.3: Aus A1 gleich “ o Menge” und

aus A2 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”

folgt: $(o \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o))$.

Beweis **61-10** **ii) \Rightarrow iii)** VS gleich $(o \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o))$.

1: Aus VS gleich "... $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ "
folgt via **1-15**: $\bigcup x \subseteq o$.

2: Aus VS gleich " o Menge..." und
aus 1 " $\bigcup x \subseteq o$ "
folgt: $(o \text{ Menge}) \wedge (\bigcup x \subseteq o)$.

iii) \Rightarrow i) VS gleich $(o \text{ Menge}) \wedge (\bigcup x \subseteq o)$.

1.1: Aus VS gleich " o Menge..."
folgt via **0-19**: $o \in \mathcal{U}$.

2: Via **61-8** gilt: $\text{ran}(sse) = \mathcal{U}$.

3: Aus 1.1 " $o \in \mathcal{U}$ " und
aus 2 " $\text{ran}(sse) = \mathcal{U}$ "
folgt:

A1 | " $o \in \text{ran}(sse)$ "

Thema1.2

2: Aus Thema1.2 " $\beta \in x$ "
folgt via **1-15**:

$\beta \in x$.

$\beta \subseteq \bigcup x$.

3: Aus 2 " $\beta \subseteq \bigcup x$ " und
aus VS gleich "... $\bigcup x \subseteq o$ "
folgt via **0-6**:

$\beta \subseteq o$.

4: Aus VS gleich " o Menge ..." und
aus 3 " $\beta \subseteq o$ "
folgt via **61-4**:

$\beta \text{ sse } o$.

Ergo Thema1.2:

A2 | " $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\beta \text{ sse } o)$ "

1.3: Aus A1 gleich " $o \in \text{ran}(sse)$ " und
aus A2 gleich " $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\beta \text{ sse } o)$ "
folgt via **35-1(Def)**:

o obere sse_Schranke von x .

□

61-11. Aus **61-9** und **61-10** folgt ohne grosse Mühe der folgende Satz, bei dem ein Symmetriebruch zwischen unteren und oberen **sse**-Schranken festzustellen ist:

61-11(Satz)

a) Aus “ u untere **sse**-Schranke von x ” folgt “ $u \subseteq \bigcap x$ ”.

b) Aus “ o obere **sse**-Schranke von x ” folgt “ $\bigcup x \text{ sse } o$ ”.

sse-Notation.

Beweis 61-11 a) VS gleich

u untere **sse**-Schranke von x .

Aus VS gleich “ u untere **sse**-Schranke von x ”

folgt via **61-9**:

$$u \subseteq \bigcap x.$$

b) VS gleich

o obere **sse**-Schranke von x .

1: Aus VS gleich “ o obere **sse**-Schranke von x ”

folgt via **61-10**:

$$(o \text{ Menge}) \wedge (\bigcup x \subseteq o).$$

2: Aus 1 “ $\dots \bigcup x \subseteq o$ ” und

aus 1 “ o Menge... ”

folgt via **61-4**:

$$\bigcup x \text{ sse } o.$$

□

61-12. Mit $\bigcap x$ ist ausser im Fall $x = 0$ eine prominente untere **sse**-Schranke von x , die noch dazu ein **sse**-Infimum von x ist, verfügbar:

61-12(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii), iv) sind äquivalent:

- i) $\bigcap x$ untere **sse**-Schranke von x .
- ii) $\bigcap x$ ist **sse**-Infimum von x .
- iii) $\bigcap x$ Menge.
- iv) $0 \neq x$.

Beweis 61-12

sse-Notation.

i) \Rightarrow ii) VS gleich

$\bigcap x$ untere **sse**-Schranke von x .

1: Aus VS gleich “ $\bigcap x$ untere **sse**-Schranke von x ”
folgt via **35-4**:

$\bigcap x$ Menge.

Thema2.1

α untere **sse**-Schranke von x .

2: Aus Thema2.1 “ α untere **sse**-Schranke von x ”
folgt via **61-9**:

$\alpha \subseteq \bigcap x$.

3: Aus 1 “ $\bigcap x$ Menge” und
aus 2 “ $\alpha \subseteq \bigcap x$ ”
folgt via **61-4**:

α **sse** $\bigcap x$.

Ergo Thema2.1: A1 “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere sse-Schranke von } x) \Rightarrow (\alpha \text{ sse } \bigcap x)$ ”

2.1: Aus VS gleich “ $\bigcap x$ untere **sse**-Schranke von x ” und
aus A1 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere sse-Schranke von } x) \Rightarrow (\alpha \text{ sse } \bigcap x)$ ”
folgt via **36-1(Def)**: $\bigcap x$ ist **sse**-Infimum von x .

Beweis **61-12** $\boxed{\text{ii}) \Rightarrow \text{iii})}$ VS gleich

$\bigcap x$ ist sse_Infimum von x .

Aus VS gleich “ \bigcap ist sse_Infimum von x ”

folgt via **36-3**:

$\bigcap x$ Menge.

$\boxed{\text{iii}) \Rightarrow \text{iv})}$ VS gleich

$\bigcap x$ Menge.

Aus VS gleich “ $\bigcap x$ Menge”

folgt via **1-17**:

$0 \neq x$.

$\boxed{\text{iv}) \Rightarrow \text{i})}$ VS gleich

$0 \neq x$.

1.1: Aus VS gleich “ $0 \neq x$ ”

folgt via **1-17**:

$\boxed{\text{A1} \mid \text{“}\bigcap x \text{ Menge”}}$

$\boxed{\text{Thema1.2}}$

$\alpha \in x$.

Aus Thema1.2 “ $\alpha \in x$ ”

folgt via **1-15**:

$\bigcap x \subseteq \alpha$.

Ergo Thema1.2:

$\boxed{\text{A2} \mid \text{“}\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\bigcap x \subseteq \alpha)\text{”}}$

1.3: Aus A1 gleich “ $\bigcap x$ Menge” und
aus A2 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\bigcap x \subseteq \alpha)$ ”

folgt via **61-9**:

$\bigcap x$ untere sse_Schranke von x .

□

61-13. Der in **61-9** nicht behandelte Fall $x = 0$ wird - zumindest teilweise - im Rahmen des folgenden, allgemeineren Resultats mitbehandelt:

61-13(Satz)

- a) 0 untere *sse_Schranke* von x .
- b) $\exists \Omega : \Omega$ untere *sse_Schranke* von x .

Beweis 61-11 a)

1.1: Via **0UAxiom** gilt:

A1 | "0 Menge"

Thema1.2

Via **0-18** gilt:

$\alpha \in x.$

$0 \subseteq x.$

Ergo **Thema1.2**:

A2 | " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (0 \subseteq \alpha)$ "

1.3: Aus A1 gleich "0 Menge" und
aus A2 gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (0 \subseteq \alpha)$ "
folgt via **61-9**:

0 untere *sse_Schranke* von x .

b)

1: Es gilt:

$\exists \Omega : \Omega = 0.$

2: Via des bereits bewiesenen a) gilt:

0 untere *sse_Schranke* von x .

3: Aus 1 " $\dots \Omega = 0$ " und
aus 2 " 0 untere *sse_Schranke* von x "
folgt:

Ω untere *sse_Schranke* von x .

4: Aus 1 " $\exists \Omega \dots$ " und
aus 3 " Ω untere *sse_Schranke* von x "
folgt:

$\exists \Omega : \Omega$ untere *sse_Schranke* von x .

□

61-14. Die Klasse $\bigcup x$ ist genau dann eine obere **sse_Schranke** von x , wenn $\bigcup x$ ein **sse_Supremum** von x ist und dies ist, ähnlich wie in **61-12**, genau dann der Fall, wenn $\bigcup x$ eine Menge ist und dies ist genau dann der Fall, wenn es überhaupt eine obere **sse_Schranke** von x ist und dies ist wiederum genau dann der Fall, wenn es *Menge* gibt, so dass jedes Element von x TeilKlasse dieser Menge ist:

61-14(Satz)

Die Aussagen i), ii), iii), iv), v) sind äquivalent:

- i) $\bigcup x$ obere **sse_Schranke** von x .
- ii) $\bigcup x$ ist **sse_Supremum** von x .
- iii) $\bigcup x$ Menge.
- iv) $\exists \Omega : \Omega$ obere **sse_Schranke** von x .
- v) $\exists \Omega : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega))$.

Beweis 61-14

sse-Notation.

i) \Rightarrow ii) VS gleich $\bigcup x$ obere **sse_Schranke** von x .

Thema1.1

α obere **sse_Schranke** von x

Aus Thema1.1 “ α obere **sse_Schranke** von x ”
folgt via **61-10**:

$\bigcup x$ **sse** α .

Ergo Thema1.1:

A1 | “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere sse_Schranke von } x) \Rightarrow (\bigcup x \text{ sse } \alpha)$ ”

1.2: Aus VS gleich “ $\bigcup x$ obere **sse_Schranke** von x ” und
aus A1 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere sse_Schranke von } x) \Rightarrow (\bigcup x \text{ sse } \alpha)$ ”
folgt via **36-1(Def)**: $\bigcup x$ ist **sse_Supremum** von x .

Beweis **61-14** $\boxed{\text{ii}) \Rightarrow \text{iii})}$ VS gleich $\bigcup x$ ist sse_Supremum von x .

Aus VS gleich “ $\bigcup x$ ist sse_Supremum von x ”
folgt via **36-4**:

$\bigcup x$ Menge.

$\boxed{\text{iii}) \Rightarrow \text{iv})}$ VS gleich

$\bigcup x$ Menge.

Thema1.1

$\alpha \in x.$

Aus **Thema1.1** “ $\alpha \in x$ ”
folgt via **1-15**:

$\alpha \subseteq \bigcup x.$

Ergo **Thema1.1**:

A1 | “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \bigcup x)$ ”

1.2: Aus VS gleich “ $\bigcup x$ Menge” und
aus **A1** gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \bigcup x)$ ”
folgt via **61-10**:

$\bigcup x$ obere sse_Schranke von x .

2: Es gilt:

$\exists \Omega : \Omega = \bigcup x.$

3: Aus 2 “ $\dots \Omega = \bigcup x$ ” und
aus 1.2 “ $\bigcup x$ obere sse_Schranke von x ”
folgt:

Ω obere sse_Schranke von x .

4: Aus 2 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 3 “ Ω obere sse_Schranke von x ”
folgt:

$\exists \Omega : \Omega$ obere sse_Schranke von x .

Beweis 61-14 $(iv) \Rightarrow v)$ VS gleich $\exists \Omega : \Omega$ obere sse_Schranke von x .

1.1: Aus VS gleich "... Ω obere sse_Schranke von x "

folgt via **35-5**:

A1 | " Ω Menge"

Thema1.2

$\alpha \in x$.

2: Aus VS gleich "... Ω obere sse_Schranke von x " und
aus **Thema1.2** " $\alpha \in x$ "

folgt via **35-1(Def)**:

α sse Ω .

3: Aus 2 " α sse Ω "

folgt via **61-4**:

$\alpha \subseteq \Omega$.

Ergo **Thema1.2**:

A2 | " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega)$ "

1.3: Aus VS gleich " $\exists \Omega \dots$ ",

aus A1 gleich " Ω Menge" und

aus A2 gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega)$ "

folgt: $\exists \Omega : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega))$.

$(v) \Rightarrow i)$ VS gleich

$\exists \Omega : (\Omega \text{ Menge}) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega))$.

1.1: Aus VS gleich "... $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha \subseteq \Omega)$ "

folgt via **1-15**:

$\bigcup x \subseteq \Omega$.

2: Aus VS gleich "... Ω Menge..." und

aus 1.1 " $\bigcup x \subseteq \Omega$ "

folgt via **TeilMengenAxiom**:

$\bigcup x$ Menge.

Thema3.1

$\beta \in x$.

Aus **Thema3.1** " $\beta \in x$ "

folgt via **1-15**:

$\beta \subseteq \bigcup x$.

Ergo **Thema3.1**:

A1 | " $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\beta \subseteq \bigcup x)$ "

3.2: Aus 2 " $\bigcup x$ Menge" und

aus A1 gleich " $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\beta \subseteq \bigcup x)$ "

folgt via **61-10**:

$\bigcup x$ obere sse_Schranke von x .

□

61-15. Via Negation folgt aus **61-14** ein Kriterium für oben **sse_unbeschränkte** Klassen:

61-15(Satz)

Die Aussagen i), ii) sind äquivalent:

i) x oben **sse_unbeschränkt**.

ii) $\bigcup x$ *Unmenge*.

Beweis 61-15

1: Via **61-14** gilt: $(\bigcup x \text{ Menge}) \Leftrightarrow (\exists \Omega : \Omega \text{ obere sse_Schranke von } x).$

2: Aus 1
folgt: $(\neg(\bigcup x \text{ Menge})) \Leftrightarrow (\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ obere sse_Schranke von } x)).$

3: Aus 2
folgt: $(\bigcup x \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ obere sse_Schranke von } x)).$

4: Via **35-1(Def)** gilt: $x \text{ oben sse_unbeschränkt} \Leftrightarrow (\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ obere sse_Schranke von } x)).$

5: Aus 3 und
aus 4
folgt: $(\bigcup x \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (x \text{ oben sse_unbeschränkt}).$

5: Aus 5
folgt: $(x \text{ oben sse_unbeschränkt}) \Leftrightarrow (\bigcup x \text{ Unmenge}).$

□

61-16. Jede *Menge* ist obere *sse_Schranke* von 0. Im Speziellen ist 0 eine obere *sse_Schranke* von 0. \mathcal{U} ist oben *sse_unbeschränkt*:

61-16(Satz)

- a) Aus “*p Menge*” folgt “*p obere sse_Schranke von 0*”.
- b) 0 *obere sse_Schranke von 0*.
- c) \mathcal{U} *oben sse_unbeschränkt*.

Beweis **61-16** a) VS gleich

p Menge.

Thema1.1	$\alpha \in 0.$
2: Via 0-19 gilt:	$\alpha \notin 0.$
3: Es gilt Thema1.1 " $\alpha \in 0$ ". Es gilt 2 " $\alpha \notin 0$ ". Ex falso quodlibet folgt:	$\alpha \subseteq p.$

Ergo **Thema1.1**:

A1 | " $\forall \alpha : (\alpha \in 0) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)$ "

1.2: Aus VS gleich " p Menge" und
aus **A1** gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in 0) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)$ "
folgt via **61-10**:

p obere sse_Schranke von 0.

b)

1: Via **0UAxiom** gilt:

0 Menge.

2: Aus 1 " 0 Menge"

folgt via des bereits bewiesenen a):

0 obere sse_Schranke von 0.

c)

1: Via **1-14** gilt:

$\bigcup \mathcal{U} = \mathcal{U}.$

2: Via **0UAxiom** gilt:

\mathcal{U} Unmenge.

3: Aus 1 " $\bigcup \mathcal{U} = \mathcal{U}$ " und
aus 2 " \mathcal{U} Unmenge"
folgt:

$\bigcup \mathcal{U}$ Unmenge.

4: Aus 3 " $\bigcup \mathcal{U}$ Unmenge"
folgt via **61-15**:

\mathcal{U} oben sse_unbeschränkt.

□

61-17. Jede Klasse hat höchstens ein sse_Infimum / sse_Supremum :

61-17(Satz)

a) Aus “ inf ist sse_Infimum von x ”
und “ i ist sse_Infimum von x ”

folgt “ $\text{inf} = i$ ”.

b) Aus “ sup ist sse_Supremum von x ”
und “ s ist sse_Supremum von x ”

folgt “ $\text{sup} = s$ ”.

Beweis 61-17 a)

VS gleich $(\text{inf} \text{ ist } \text{sse_Infimum} \text{ von } x) \wedge (i \text{ ist } \text{sse_Infimum} \text{ von } x).$

1: Via **61-8** gilt: sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “ sse antiSymmetrisch”,
aus VS gleich “ inf ist sse_Infimum von $x \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots i$ ist sse_Infimum von x ”
folgt via **46-2**:

$\text{inf} = i.$

b)

VS gleich $(\text{sup} \text{ ist } \text{sse_Supremum} \text{ von } x) \wedge (s \text{ ist } \text{sse_Supremum} \text{ von } x).$

1: Via **61-8** gilt: sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “ sse antiSymmetrisch”,
aus VS gleich “ sup ist sse_Supremum von $x \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots s$ ist sse_Supremum von x ”
folgt via **46-3**:

$\text{sup} = s.$

□

61-18. Im folgenden Satz werden sse_Infima und sse_Suprema von 0 und \mathcal{U} diskutiert. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - c) - d) - e) - f) - a):

61-18(Satz)

- a) 0 hat kein sse_Infimum .
- b) 0 ist sse_Supremum von 0 .
- c) Aus “ sup ist sse_Supremum von 0 ” folgt “ $\text{sup} = 0$ ”.
- d) 0 ist sse_Infimum von \mathcal{U} .
- e) Aus “ inf ist sse_Infimum von \mathcal{U} ” folgt “ $\text{inf} = 0$ ”.
- f) \mathcal{U} hat kein sse_Supremum .

Beweis 61-18 b)

1.1: Via **61-16** gilt:

A1 | “ 0 obere sse_Schranke von 0 ”

Thema1.2

o obere sse_Schranke von 0 .

- 2.1: Aus Thema1.1 “ o obere sse_Schranke von 0 ”
folgt via **35-5**: o Menge.
- 2.2: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq o$.
- 3: Aus 2.1 “ o Menge” und
aus 2.2 “ $0 \subseteq o$ ”
folgt via **61-4**: $0 \text{ sse } o$.

Ergo Thema1.2:

A2 | “ $\forall o : (o \text{ obere } \text{sse_Schranke} \text{ von } 0) \Rightarrow (0 \text{ sse } o)$ ”

- 1.3: Aus A1 gleich “ 0 obere sse_Schranke von 0 ” und
aus A2 gleich “ $\forall o : (o \text{ obere } \text{sse_Schranke} \text{ von } 0) \Rightarrow (0 \text{ sse } o)$ ”
folgt via **36-1(Def)**: 0 ist sse_Supremum von 0 .

Beweis 61-18 c) VS gleich

sup ist $sse_Supremum$ von 0 .

1: Via des bereits bewiesenen b) gilt: 0 ist $sse_Supremum$ von 0 .

2: Aus VS gleich " sup ist $sse_Supremum$ von 0 " und
aus 1 " 0 ist $sse_Supremum$ von 0 "
folgt via **61-17**: $sup = 0$.

d)

1: Via **61-8** gilt: sse ist antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} .

2.1: Aus 1 " sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} "
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } \mathcal{U}) \wedge (sse \text{ reflexiv in } \mathcal{U})$.

2.2: Via des bereits bewiesenen b) gilt: 0 ist $sse_Supremum$ von 0 .

3: Aus 2.1 " sse ist Relation in $\mathcal{U} \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots sse$ ist reflexiv in \mathcal{U} " und
aus 2.2 " 0 ist $sse_Supremum$ von 0 "
folgt via **43-8**: 0 ist $sse_Infimum$ von \mathcal{U} .

e) VS gleich

inf ist $sse_Infimum$ von \mathcal{U} .

1: Via des bereits bewiesenen d) gilt: 0 ist $sse_Infimum$ von \mathcal{U} .

2: Aus VS gleich " inf ist $sse_Infimum$ von \mathcal{U} " und
aus 1 " 0 ist $sse_Infimum$ von \mathcal{U} "
folgt via **61-17**: $inf = 0$.

f)

1: Via **61-16** gilt: \mathcal{U} oben $sse_unbeschränkt$.

2: Aus 1 " \mathcal{U} oben $sse_unbeschränkt$ "
folgt via **36-23**: \mathcal{U} hat kein $sse_Supremum$.

a)

1: Via **61-8** gilt: sse ist antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} .

2.1: Aus 1 " sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} "
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } \mathcal{U}) \wedge (sse \text{ reflexiv in } \mathcal{U})$.

2.2: Via des bereits bewiesenen f) gilt: \mathcal{U} hat kein $sse_Supremum$.

3: Aus 2.1 " sse ist Relation in $\mathcal{U} \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots sse$ ist reflexiv in \mathcal{U} " und
aus 2.2 " \mathcal{U} hat kein $sse_Supremum$ "
folgt via **43-9**: 0 hat kein $sse_Infimum$.

□

61-19. Das einzige *sse_Minimum* von \mathcal{U} ist 0 und \mathcal{U} hat kein *sse_Maximum*:

61-19(Satz)

- a) 0 ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} .
- b) Aus “ min ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} ” folgt “ $min = 0$ ”.
- c) \mathcal{U} hat kein *sse_Maximum*.

Beweis 61-19 a)

1.1: Via **61-13** gilt: 0 untere *sse_Schranke* von \mathcal{U} .

1.2: Via **0-18** gilt: $0 \in \mathcal{U}$.

2: Aus 1.1 “0 untere *sse_Schranke* von \mathcal{U} ” und
aus 1.2 “ $0 \in \mathcal{U}$ ”
folgt via **38-1(Def)**: 0 ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} .

b) VS gleich min ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} .

1: Via des bereits bewiesenen a) gilt: 0 ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} .

2.1: Aus VS gleich “ min ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} ”
folgt via **38-6**: min ist *sse_Infimum* von \mathcal{U} .

2.2: Aus 1 “0 ist *sse_Minimum* von \mathcal{U} ”
folgt via **38-6**: 0 ist *sse_Infimum* von \mathcal{U} .

3: Aus 2.1 “ min ist *sse_Infimum* von \mathcal{U} ” und
aus 2.2 “0 ist *sse_Infimum* von \mathcal{U} ”
folgt via **61-17**: $min = 0$.

c)

1: Via **61-18** gilt: \mathcal{U} hat kein *sse_Supremum*.

2: Aus 1 “ \mathcal{U} hat kein *sse_Supremum*”
folgt via **38-18**: \mathcal{U} hat kein *sse_Maximum*.

□

61-20. In bemerkenswerter Symmetrie folgt aus “ \inf ist **sse**-Infimum von x ” bzw. “ \sup ist **sse**-Supremum von x ”, dass $\bigcap x$ bzw. $\bigcup x$ eine Menge ist und dass $\inf = \bigcap x$ bzw. $\sup = \bigcup x$ gilt:

61-20(Satz)

- a) Aus “ \inf ist **sse**-Infimum von x ”
folgt “ $\bigcap x$ Menge” und “ $\inf = \bigcap x$ ”.
- b) Aus “ \sup ist **sse**-Supremum von x ”
folgt “ $\bigcup x$ Menge” und “ $\sup = \bigcup x$ ”.

Beweis **61-20** a) VS gleich

\inf ist **sse**_Infimum von x .

1.1: Es gilt:

$$(x = 0) \vee (0 \neq x).$$

Fallunterscheidung

1.1.1.Fall

$$x = 0.$$

2: Aus VS gleich “ \inf ist **sse**_Infimum von x ” und
aus 1.1.1.Fall “ $x = 0$ ”
folgt:

\inf ist **sse**_Infimum von 0.

3: Via **61-18** gilt:

0 hat kein **sse**_Infimum.

4: Aus 3 “0 hat kein **sse**_Infimum”
folgt via **36-22**:

\inf kein **sse**_Infimum von 0.

5: Aus 4 “ \inf kein **sse**_Infimum von 0”
folgt via **36-1(Def)**:

$\neg(\inf \text{ ist sse_Infimum von } 0)$.

6: Es gilt 5 “ $\neg(\inf \text{ ist sse_Infimum von } 0)$ ” .
Es gilt 2 “ \inf ist **sse**_Infimum von 0” .
Ex falso quodlibet folgt:

$$0 \neq x.$$

1.1.2.Fall

$$0 \neq x.$$

In beiden Fällen gilt:

A1 | “ $0 \neq x$ ”

1.2: Aus **A1** gleich “ $0 \neq x$ ”

folgt via **61-12**:

$$(\bigcap x \text{ Menge}) \wedge (\bigcap x \text{ ist sse_Infimum von } x).$$

3: Aus VS gleich “ \inf ist **sse**_Infimum von x ” und
aus 1.2 “ $\dots \bigcap x$ ist **sse**_Infimum von x ”
folgt via **61-17**:

$$\inf = \bigcap x.$$

4: Aus 1.2 “ $\bigcap x$ Menge. . . ” und
aus 3 “ $\inf = \bigcap x$ ”
folgt:

$$(\bigcap x \text{ Menge}) \wedge (\inf = \bigcap x).$$

Beweis 61-20 b) VS gleich

sup ist $sse_Supremum$ von x .

1: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega = sup$.

2: Aus 1 “ $\dots \Omega = sup$ ” und
aus VS gleich “ sup ist $sse_Supremum$ von x ”
folgt: Ω ist $sse_Supremum$ von x .

3: Aus 2 “ Ω ist $sse_Supremum$ von x ”
folgt via **36-1(Def)**: Ω obere $sse_Schranke$ von x .

4: Aus 1 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 3 “ Ω obere $sse_Schranke$ von x ”
folgt: $\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von x .

5: Aus 4 “ $\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von x ”
folgt via **61-14**: $(\bigcup x \text{ Menge}) \wedge (\bigcup x \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } x)$.

6: Aus VS gleich “ sup ist $sse_Supremum$ von x ” und
aus 5 “ $\dots \bigcup x \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } x$ ”
folgt via **61-17**: $sup = \bigcup x$.

7: Aus 5 “ $\bigcup x \text{ Menge} \dots$ ” und
aus 6 “ $sup = \bigcup x$ ”
folgt: $(\bigcup x \text{ Menge}) \wedge (sup = \bigcup x)$.

□

61-21. Wenn $p \in x$ und wenn aus $\alpha \in x$ und $\alpha \subseteq p$ stets $p \subseteq \alpha$ folgt, dann ist p ein **sse_minimales** Element von x :

61-21(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) p \in x.$

$\rightarrow) \forall \alpha : ((\alpha \in x) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha).$

Dann folgt "p ist sse_minimales Element von x".

Beweis 61-21sse-Notation.**Thema1.1**

$$(\beta \in x) \wedge (\beta \text{ sse } p).$$

2.1: Aus Thema1.1 “ $\beta \in x \dots$ ”
folgt via **ElementAxiom**:

β Menge.

2.2: Aus Thema1.1 “ $\dots \beta \text{ sse } p$ ”
folgt via **61-4**:

$$\beta \subseteq p.$$

3: Aus Thema1.1 “ $\beta \in x \dots$ ” und
aus 2.2
folgt:

$$(\beta \in x) \wedge (\beta \subseteq p).$$

4: Aus 3 “ $(\beta \in x) \wedge (\beta \subseteq p)$ ” und
aus \rightarrow “ $\forall \alpha : ((\alpha \in x) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)$ ”
folgt:

$$p \subseteq \beta.$$

5: Aus 2.1 “ β Menge” und
aus 4 “ $p \subseteq \beta$ ”
folgt via **61-4**:

$$p \text{ sse } \beta.$$

Ergo Thema1.1:

A1	“ $\forall \beta : ((\beta \in x) \wedge (\beta \text{ sse } p)) \Rightarrow (p \text{ sse } \beta)$ ”
-----------	--

1.2: Aus \rightarrow “ $p \in x$ ” und
aus **A1** gleich “ $\forall \beta : ((\beta \in x) \wedge (\beta \text{ sse } p)) \Rightarrow (p \text{ sse } \beta)$ ”
folgt via **39-1(Def)**: p ist sse_minimales Element von x .

□

61-22. Wenn $p \in x$ und wenn aus $\alpha \in x$ und $p \subseteq \alpha$ stets $\alpha \subseteq p$ folgt, dann ist p ein **sse_maximales Element** von x :

61-22(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) p \in x.$

$\rightarrow) \forall \alpha : ((\alpha \in x) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p).$

Dann folgt "p ist sse_maximales Element von x".

Beweis 61-22sse-Notation.**Thema1.1**

$$(\beta \in x) \wedge (p \text{ sse } \beta).$$

2.1: Aus Thema1.1 "... $p \text{ sse } \beta$ "folgt via **30-2**: p Menge.2.2: Aus Thema1.1 "... $p \text{ sse } \beta$ "folgt via **61-4**:

$$p \subseteq \beta.$$

3: Aus Thema1.1 " $\beta \in x \dots$ " und

aus 2.2

folgt:

$$(\beta \in x) \wedge (p \subseteq \beta).$$

4: Aus 3 " $(\beta \in x) \wedge (p \subseteq \beta)$ " undaus \rightarrow " $\forall \alpha : ((\alpha \in x) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)$ "

folgt:

$$\beta \subseteq p.$$

5: Aus 2.1 " p Menge" undaus 4 " $\beta \subseteq p$ "folgt via **61-4**:

$$\beta \text{ sse } p.$$

Ergo Thema1.1:

A1	" $\forall \beta : ((\beta \in x) \wedge (p \text{ sse } \beta)) \Rightarrow (\beta \text{ sse } p)$ "
-----------	--

1.2: Aus \rightarrow " $p \in x$ " undaus **A1** gleich " $\forall \beta : ((\beta \in x) \wedge (p \text{ sse } \beta)) \Rightarrow (p \text{ sse } \beta)$ "folgt via **39-1(Def)**: p ist sse_maximales Element von x .

□

61-23. Nicht zuletzt mit Hilfe des **GleichheitsAxioms** ergeben sich folgende Eigenschaften **sse_minimaler** oder **sse_maximaler** Elemente:

61-23(Satz)

- a) Aus " μ_{in} ist **sse_minimales** Element von x "
und " $p \in x$ " und " $p \subseteq \mu_{in}$ "

folgt " $p = \mu_{in}$ ".

- b) Aus " μ_{ax} ist **sse_maximales** Element von x "
und " $p \in x$ " und " $\mu_{ax} \subseteq p$ "

folgt " $p = \mu_{ax}$ ".

Beweis 61-23sse-Notation.

a) VS gleich $(\mu\text{in ist sse_minimales Element von } x) \wedge (p \in x) \wedge (p \subseteq \mu\text{in}).$

1: Aus VS gleich “ $\mu\text{in ist sse_minimales Element von } x \dots$ ”
folgt via **39-3**: $\mu\text{in Menge.}$

2: Aus VS gleich “ $\dots p \subseteq \mu\text{in}$ ” und
aus 1 “ $\mu\text{in Menge}$ ”
folgt via **61-4**: $p \text{ sse } \mu\text{in.}$

3: Aus VS gleich “ $\mu\text{in ist sse_minimales Element von } x \dots$ ”,
aus VS gleich “ $\dots p \in x \dots$ ” und
aus 2 “ $p \text{ sse } \mu\text{in}$ ”
folgt via **39-1(Def)**: $\mu\text{in sse } p.$

4: Aus 2 “ $p \text{ sse } \mu\text{in}$ ” und
aus 3 “ $\mu\text{in sse } p$ ”
folgt via **61-8**: $p = \mu\text{in.}$

b) VS gleich $(\mu\text{ax ist sse_maximales Element von } x) \wedge (p \in x) \wedge (\mu\text{ax} \subseteq p).$

1: Aus VS gleich “ $\dots p \in x \dots$ ”
folgt via **ElementAxiom**: $p \text{ Menge.}$

2: Aus VS gleich “ $\dots \mu\text{ax} \subseteq p$ ” und
aus 1 “ $p \text{ Menge}$ ”
folgt via **61-4**: $\mu\text{ax sse } p.$

3: Aus VS gleich “ $\mu\text{ax ist sse_maximales Element von } x \dots$ ”,
aus VS gleich “ $\dots p \in x \dots$ ” und
aus 2 “ $\mu\text{ax sse } p$ ”
folgt via **39-1(Def)**: $p \text{ sse } \mu\text{ax.}$

4: Aus 3 “ $p \text{ sse } \mu\text{ax}$ ” und
aus 2 “ $\mu\text{ax sse } p$ ”
folgt via **61-8**: $p = \mu\text{ax.}$

□

61-24. Die folgende, nahe liegende Aussage stellt sicher, wann *kein* sse_minimales oder sse_maximales Element von x vorliegt:

61-24(Satz)

- a) Aus " $p \in x$ " und " $p \subset q$ "
folgt " q kein sse_minimales Element von x ".
- b) Aus " $p \in x$ " und " $q \subset p$ "
folgt " q kein sse_maximales Element von x ".

Beweis 61-24 a) VS gleich

$$(p \in x) \wedge (p \subset q).$$

1: Via **61-8** gilt:

sse antiSymmetrisch.

2: Es gilt:

$$(q \text{ Menge}) \vee (q \text{ Unmenge}).$$

Fallunterscheidung

2.1.Fall

q Menge.

3: Aus 2.1.Fall " q Menge" und
aus VS gleich " $\dots p \subset q$ "
folgt via **61-6**:

$$p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q.$$

4: Aus 1 " $\text{sse antiSymmetrisch}$ ",
aus VS gleich " $p \in x$ " und
aus 3 " $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} \neg q$ "
folgt via **46-10**:

q kein sse_minimales Element von x .

2.2.Fall

q Unmenge.

3: Aus 2.2.Fall " q Unmenge"
folgt via **0-1**:

$$q \notin x.$$

4: Aus 3 " $q \notin x$ "
folgt via **39-8**:

q kein sse_minimales Element von x .

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

q kein sse_minimales Element von x .

Beweis 61-24 b) VS gleich

$$(p \in x) \wedge (q \subset p).$$

1.1: Via 61-8 gilt:

sse antiSymmetrisch.

1.2: Aus VS gleich " $p \in x \dots$ "
folgt via **ElementAxiom**:

p Menge.

2: Aus 1.2 " p Menge" und
aus VS gleich " $\dots q \subset p$ "
folgt via 61-6:

q ^{ir} sse $\neg p$.

3: Aus 1.1 "sse antiSymmetrisch",
aus VS gleich " $p \in x$ " und
aus 2 " p ^{ir} sse $\neg q$ "
folgt via 46-10:

q kein sse_minimales Element von x .

□

61-25. Falls es zu jedem Element α von x ein $\Omega \in x$ gibt, so dass Ω eine echte Teilklasse von α ist, dann hat x kein **sse_minimales** Element. Ähnliches gewährleistet, dass x kein **sse_maximales** Element hat:

61-25(Satz)

- a) Aus " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\Omega \subset \alpha))$ "
folgt " x hat kein **sse_minimales** Element".
- b) Aus " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\alpha \subset \Omega))$ "
folgt " x hat kein **sse_maximales** Element".

Beweis **61-25** a) VS gleich

$$\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\Omega \subset \alpha)).$$

Thema1

$$\beta \in x.$$

2.1: Aus Thema1 " $\beta \in x$ "folgt via **ElementAxiom**:

$$\beta \text{ Menge.}$$

2.2: Aus Thema1 " $\beta \in x$ " und

$$\text{aus VS gleich } "\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\Omega \subset \alpha))"$$

folgt:

$$\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\Psi \subset \beta).$$

3: Aus 2.1 " β Menge" und

$$\text{aus 2.2 } "\dots \Psi \subset \beta"$$

folgt via **61-6**:

$$\Psi \text{ ir_sse } \beta.$$

4.1: Aus 3 " $\Psi \text{ ir_sse } \beta$ "folgt via **41-3**:

$$\Psi \text{ sse } \beta.$$

4.2: Via **61-8** gilt:

sse antiSymmetrisch.

5: Aus 4.2 " $\text{sse antiSymmetrisch}$ " und

$$\text{aus 3 } "\Psi \text{ ir_sse } \beta"$$

folgt via **46-1**:

$$\neg(\beta \text{ sse } \Psi).$$

6: Aus 2.2 " $\exists \Psi \dots$ ",

$$\text{aus 2.2 } "\dots \Psi \in x \dots",$$

$$\text{aus 4.1 } "\Psi \text{ sse } \beta" \text{ und}$$

$$\text{aus 5 } "\neg(\beta \text{ sse } \Psi)"$$

folgt:

$$\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\Psi \text{ sse } \beta) \wedge (\neg(\beta \text{ sse } \Psi)).$$

Ergo Thema1:

$$\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\Psi \text{ sse } \beta) \wedge (\neg(\beta \text{ sse } \Psi))).$$

Konsequenz via **39-11**: x hat kein sse_minimales Element.

Beweis **61-25** b) VS gleich

$$\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\alpha \subset \Omega)).$$

Thema1

$$\beta \in x.$$

2: Aus **Thema1** “ $\beta \in x$ ” und
 aus **VS** gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in x) \wedge (\alpha \subset \Omega))$ ”
 folgt: $\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\beta \subset \Psi).$

3: Aus 2 “ $\dots \Psi \in x \dots$ ”
 folgt via **ElementAxiom**: Ψ Menge.

4: Aus 3 “ β Menge” und
 aus 2 “ $\dots \beta \subset \Psi$ ”
 folgt via **61-6**: $\beta \text{ ir_sse } \Psi.$

5.1: Aus 4 “ $\beta \text{ ir_sse } \Psi$ ”
 folgt via **41-3**: $\beta \text{ sse } \Psi.$

5.2: Via **61-8** gilt: $\text{sse antiSymmetrisch}.$

6: Aus 5.2 “ $\text{sse antiSymmetrisch}$ ” und
 aus 4 “ $\beta \text{ ir_sse } \Psi$ ”
 folgt via **46-1**: $\neg(\Psi \text{ sse } \beta).$

7: Aus 2 “ $\exists \Psi \dots$ ”,
 aus 2 “ $\dots \Psi \in x \dots$ ”,
 aus 5.1 “ $\beta \text{ sse } \Psi$ ” und
 aus 6 “ $\neg(\Psi \text{ sse } \beta)$ ”
 folgt: $\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\beta \text{ sse } \Psi) \wedge (\neg(\Psi \text{ sse } \beta)).$

Ergo **Thema1**: $\forall \beta : (\beta \in x) \Rightarrow (\exists \Psi : (\Psi \in x) \wedge (\beta \text{ sse } \Psi) \wedge (\neg(\Psi \text{ sse } \beta))).$

Konsequenz via **39-11**: x hat kein **sse_maximales** Element.

□

61-26. Die leere Menge ist das einzige **sse_minimale** Element von \mathcal{U} . Das Universum hat kein **sse_maximales** Element:

61-26(Satz)

- a) 0 ist **sse_minimales** Element von \mathcal{U} .
- b) Aus " μ_{in} ist **sse_minimales** Element von \mathcal{U} " folgt " $\mu_{in} = 0$ ".
- c) \mathcal{U} hat kein **sse_maximales** Element.

Beweis 61-26 a)

1: Via **61-19** gilt: 0 ist **sse_Minimum** von \mathcal{U} .

2: Aus 1 “ 0 ist **sse_Minimum** von \mathcal{U} ”
folgt via **40-1**: 0 ist **sse_minimales Element** von \mathcal{U} .

b) VS gleich μ_{in} ist **sse_minimales Element** von \mathcal{U} .

1.1: Via **61-8** gilt: **sse antiSymmetrisch**.

1.2: Via **61-19** gilt: 0 ist **sse_Minimum** von \mathcal{U} .

2: Aus 1.1 “**sse antiSymmetrisch**”,
aus 1.2 “ 0 ist **sse_Minimum** von \mathcal{U} ” und
aus VS gleich “ μ_{in} ist **sse_minimales Element** von \mathcal{U} ”
folgt via **46-8**: $0 = \mu_{in}$.

3: Aus 2
folgt: $\mu_{in} = 0$.

c)

Thema1	$\alpha \in \mathcal{U}$.
2: Aus Thema1 “ $\alpha \in \mathcal{U}$ ” folgt via ElementAxiom :	α Menge.
3: Aus 2 “ α Menge” folgt via \subsetInduktionsSatz Mengen : $\text{Menge} \wedge (\alpha \subset \Omega)$.	$\exists \Omega : (\Omega$
4: Aus 3 “ $\dots \Omega$ Menge...” folgt via 0-19 :	$\Omega \in \mathcal{U}$.
5: Aus 3 “ $\exists \Omega \dots$ ”, aus 4 “ $\Omega \in \mathcal{U}$ ” und aus 2 “ $\dots \alpha \subset \Omega$ ” folgt:	$\exists \Omega : (\Omega \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \subset \Omega)$.

Ergo **Thema1**: $\forall \alpha : (\alpha \in \mathcal{U}) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in \mathcal{U}) \wedge (\alpha \subset \Omega))$.

Konsequenz via **61-25**: \mathcal{U} hat kein **sse_maximales Element**.

□

61-27. Die universelle InklusionsRelation ist unten Stark Vollständig, doch oben Nicht-Stark-Vollständig:

61-27(Satz)

- a) sse *unten Stark Vollständig*.
- b) sse *oben Nicht-Stark-Vollständig*.

Beweis **61-27** a)

Thema1	$0 \neq \alpha \subseteq \text{ran}(\text{sse}).$
2: Aus Thema1 " $0 \neq \alpha \dots$ " folgt via 61-12 :	$\bigcap \alpha$ ist sse _Infimum von α .
3: Es gilt:	$\exists \Omega : \Omega = \bigcap \alpha.$
4: Aus 3 " $\dots \Omega = \bigcap \alpha$ " und aus 2 " $\bigcap \alpha$ ist sse _Infimum von α " folgt:	Ω ist sse _Infimum von α .
5: Aus 3 " $\exists \Omega \dots$ " und aus 4 " Ω ist sse _Infimum von α " folgt:	$\exists \Omega : \Omega$ ist sse _Infimum von α .

Ergo **Thema1**: $\forall \alpha : (0 \neq \alpha \subseteq \text{ran}(\text{sse})) \Rightarrow (\exists \Omega : \Omega \text{ ist sse_Infimum von } \alpha).$

Konsequenz via **50-1(Def)**: **sse** unten Stark Vollständig.

b)

1.1: Via **0-18** gilt: $0 \neq \mathcal{U}.$

1.2: Via **61-8** gilt: $\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}.$

1.3: Via **0-6** gilt: $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{U}.$

1.4: Via **61-18** gilt: \mathcal{U} hat kein **sse**_Supremum.

2: Aus 1.3 " $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{U}$ " und
aus 1.2 " $\text{dom}(\text{sse}) = \mathcal{U}$ "
folgt: $\mathcal{U} \subseteq \text{dom}(\text{sse}).$

3: Aus 1.1 " $0 \neq \mathcal{U}$ " und
aus 2 " $\mathcal{U} \subseteq \text{dom}(\text{sse})$ "
folgt: $0 \neq \mathcal{U} \subseteq \text{dom}(\text{sse}).$

4: Aus 3 " $0 \neq \mathcal{U} \subseteq \text{dom}(\text{sse})$ " und
aus 1.4 " \mathcal{U} hat kein **sse**_Supremum"
folgt via **59-3**: **sse** oben Nicht-Stark-Vollständig.

□

61-28. Ist sse oben Stark KettenVollständig? Oder nicht?

61-28.Bemerkung

Gemäß **61-27** ist sse unten Stark Vollständig, also ist sse via **55-6** auch unten Stark KettenVollständig. Wie in **61-27** ausserdem fest gestellt wird, ist sse oben Nicht-Stark-Vollständig. Dies schließt nicht aus, dass sse oben Stark KettenVollständig ist - in der Tat müsste hierfür gezeigt werden, dass die Vereinigung jeder nicht leeren sse_Kette - die auch eine Unmenge sein kann - eine Menge ist. Dies kann getrost bezweifelt werden, auch wenn es mir an Mitteln fehlt - wie sollte etwa eine sse_Kette , die eine Unmenge ist, konstruiert werden? - die Zweifel in einen Beweis umzumünzen.

binär-cartesisches Produkt:

binäre Vereinigung.
binärer Durchschnitt.

Ersterstellung: 27/05/07

Letzte Änderung: 25/05/11

62-1. Es folgen sechs Gleichungen mit binär-cartesischem Produkt und binärer Vereinigung oder binärem Durchschnitt:

62-1(Satz)

- a) $(x \cup y) \times z = (x \times z) \cup (y \times z).$
- b) $z \times (x \cup y) = (z \times x) \cup (z \times y).$
- c) $(x \cup y) \times (z \cup w) = ((x \times z) \cup (x \times w)) \cup ((y \times z) \cup (y \times w)).$
- d) $(x \cap y) \times z = (x \times z) \cap (y \times z).$
- e) $z \times (x \cap y) = (z \times x) \cap (z \times y).$
- f) $(x \cap y) \times (z \cap w) = (x \times z) \cap (y \times w).$

Beweis 62-1 a)

Thema1.1

$$\alpha \in (x \cup y) \times z.$$

2: Aus **Thema1.1** " $\alpha \in (x \cup y) \times z$ "folgt via **6-5**:

$$\exists \Omega, \Psi : (\Omega \in x \cup y) \wedge (\Psi \in z) \wedge (\alpha = (\Omega, \Psi)).$$

3: Aus 2 " $\dots \Omega \in x \cup y \dots$ "folgt via **2-2**:

$$(\Omega \in x) \vee (\Omega \in y).$$

Fallunterscheidung**3.1.Fall**

$$\Omega \in x.$$

4: Aus **3.1.Fall** " $\Omega \in x$ " und
aus 2 " $\dots \Psi \in z \dots$ "folgt via **6-6**:

$$(\Omega, \Psi) \in x \times z.$$

5: Aus 4 " $(\Omega, \Psi) \in x \times z$ "folgt via **2-2**:

$$(\Omega, \Psi) \in (x \times z) \cup (y \times z).$$

6: Aus 2 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ " undaus 5 " $(\Omega, \Psi) \in (x \times z) \cup (y \times z)$ "

folgt:

$$\alpha \in (x \times z) \cup (y \times z).$$

3.2.Fall

$$\Omega \in y.$$

4: Aus **3.2.Fall** " $\Omega \in y$ " und
aus 2 " $\dots \Psi \in z \dots$ "folgt via **6-6**:

$$(\Omega, \Psi) \in y \times z.$$

5: Aus 4 " $(\Omega, \Psi) \in y \times z$ "folgt via **2-2**:

$$(\Omega, \Psi) \in (x \times z) \cup (y \times z).$$

6: Aus 2 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ " undaus 5 " $(\Omega, \Psi) \in (x \times z) \cup (y \times z)$ "

folgt:

$$\alpha \in (x \times z) \cup (y \times z).$$

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

$$\alpha \in (x \times z) \cup (y \times z).$$

Ergo **Thema1.1**:

$$\forall \alpha : (\alpha \in (x \cup y) \times z) \Rightarrow (\alpha \in (x \times z) \cup (y \times z)).$$

Konsequenz via **0-2(Def)**:

$$\boxed{\text{A1} \mid "(x \cup y) \times z \subseteq (x \times z) \cup (y \times z)"}$$

Beweis 62-1 a) ...

1.2: Via **2-7** gilt: $x \subseteq x \cup y$.

1.3: Via **2-7** gilt: $y \subseteq x \cup y$.

2.1: Aus 1.2 " $x \subseteq x \cup y$ "
folgt via **6-7**: $x \times z \subseteq (x \cup y) \times z$.

2.2: Aus 1.3 " $y \subseteq x \cup y$ "
folgt via **6-7**: $y \times z \subseteq (x \cup y) \times z$.

3: Aus 2.1 " $x \times z \subseteq (x \cup y) \times z$ " und
aus 2.2 " $y \times z \subseteq (x \cup y) \times z$ "

folgt via **2-12**:

A2 " $(x \times z) \cup (y \times z) \subseteq (x \cup y) \times z$ "
--

1.4: Aus **A1** gleich " $(x \cup y) \times z \subseteq (x \times z) \cup (y \times z)$ " und
aus **A2** gleich " $(x \times z) \cup (y \times z) \subseteq (x \cup y) \times z$ "
folgt via **GleichheitsAxiom**: $(x \cup y) \times z = (x \times z) \cup (y \times z)$.

b)

$$\begin{aligned}
 z \times (x \cup y) &\stackrel{\mathbf{12-13}}{=} ((z \times (x \cup y))^{-1})^{-1} \stackrel{\mathbf{12-13}}{=} ((x \cup y) \times z)^{-1} \\
 &\stackrel{\mathbf{a)}}{=} ((x \times z) \cup (y \times z))^{-1} \stackrel{\mathbf{12-1}}{=} ((x \times z)^{-1}) \cup ((y \times z)^{-1}) \\
 &\stackrel{\mathbf{12-13}}{=} (z \times x) \cup (z \times y).
 \end{aligned}$$

c)

$$\begin{aligned}
 (x \cup y) \times (z \cup w) &\stackrel{\mathbf{a)}}{=} (x \times (z \cup w)) \cup (y \times (z \cup w)) \\
 &\stackrel{\mathbf{b)}}{=} ((x \times z) \cup (x \times w)) \cup ((y \times z) \cup (y \times w)).
 \end{aligned}$$

d)

1.1: Via **2-7** gilt: $x \cap y \subseteq x$.

1.2: Via **2-7** gilt: $x \cap y \subseteq y$.

2.1: Aus 1.1 " $x \cap y \subseteq x$ "
folgt via **6-7**: $(x \cap y) \times z \subseteq x \times z$.

2.2: Aus 1.2 " $x \cap y \subseteq y$ "
folgt via **6-7**: $(x \cap y) \times z \subseteq y \times z$.

3: Aus 2.1 " $(x \cap y) \times z \subseteq x \times z$ " und
aus 2.2 " $(x \cap y) \times z \subseteq y \times z$ "

folgt via **2-12**:

A1 " $(x \cap y) \times z \subseteq (x \times z) \cap (y \times z)$ "
--

...

Beweis **62-1** d) ...

Thema1.3

$$\alpha \in (x \times z) \cap (y \times z).$$

2.1: Aus **Thema1.3** " $\alpha \in (x \times z) \cap (y \times z)$ "

folgt via **ElementAxiom**:

α Menge.

2.2: Aus **Thema1.2** " $\alpha \in (x \times z) \cap (y \times z)$ "

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in x \times z) \wedge (\alpha \in y \times z).$$

3.1: Aus 2.2 " $\alpha \in x \times z \dots$ "

folgt via **6-5**: $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \in x) \wedge (\Psi \in z) \wedge (\alpha = (\Omega, \Psi)).$

3.2: Aus 2.2 " $\dots \alpha \in y \times z$ "

folgt via **6-5**: $\exists \Phi, \Upsilon : (\Phi \in y) \wedge (\Upsilon \in z) \wedge (\alpha = (\Phi, \Upsilon)).$

4: Aus 2.1 " α Menge" und

aus 3.1 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ "

folgt:

(Ω, Ψ) Menge.

5: Aus 3.1 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ " und

aus 3.2 " $\dots \alpha = (\Phi, \Upsilon)$ "

folgt:

$$(\Omega, \Psi) = (\Phi, \Upsilon).$$

6: Aus 5 " $(\Omega, \Psi) = (\Phi, \Upsilon)$ " und

aus 4 " (Ω, Ψ) Menge"

folgt via **IGP**:

$$(\Omega = \Phi) \wedge (\Psi = \Upsilon).$$

7: Aus 6 " $\Omega = \Phi \dots$ " und

aus 3.2 " $\dots \Phi \in y \dots$ "

folgt:

$$\Omega \in y.$$

8: Aus 3.1 " $\dots \Omega \in x \dots$ " und

aus 7 " $\Omega \in y$ "

folgt via **2-2**:

$$\Omega \in x \cap y.$$

9: Aus 8 " $\Omega \in x \cap y$ "

und aus 3.1 " $\dots \Psi \in z \dots$ "

folgt via **6-6**:

$$(\Omega, \Psi) \in (x \cap y) \times z.$$

10: Aus 3.1 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ " und

aus 9 " $(\Omega, \Psi) \in (x \cap y) \times z$ "

folgt:

$$\alpha \in (x \cap y) \times z.$$

...

Beweis 62-1 d) ...

Ergo Thema1.3: $\forall \alpha : (\alpha \in (x \times z) \cap (y \times z)) \Rightarrow (\alpha \in (x \cap y) \times z).$

Konsequenz via **0-2(Def)**:

A2	“ $(x \times z) \cap (y \times z) \subseteq (x \cap y) \times z$ ”
----	--

1.4: Aus A1 gleich “ $(x \cap y) \times z \subseteq (x \times z) \cap (y \times z)$ ” und
 aus A2 gleich “ $(x \times z) \cap (y \times z) \subseteq (x \cap y) \times z$ ”
 folgt via **GleichheitsAxiom**: $(x \cap y) \times z = (x \times z) \cap (y \times z).$

e)

$$\begin{aligned} z \times (x \cap y) &\stackrel{12-13}{=} ((z \times (x \cap y))^{-1})^{-1} \stackrel{12-13}{=} ((x \cap y) \times z)^{-1} \\ &\stackrel{d)}{=} ((x \times z) \cap (y \times z))^{-1} \stackrel{12-1}{=} ((x \times z)^{-1}) \cap ((y \times z)^{-1}) \\ &\stackrel{12-13}{=} (z \times x) \cap (z \times y). \end{aligned}$$

f)

1.1: Via **2-7** gilt: $x \cap y \subseteq x.$

1.2: Via **2-7** gilt: $x \cap y \subseteq y.$

1.3: Via **2-7** gilt: $z \cap w \subseteq z.$

1.4: Via **2-7** gilt: $z \cap w \subseteq w.$

2.1: Aus 1.1 “ $x \cap y \subseteq x$ ” und
 aus 1.3 “ $z \cap w \subseteq z$ ”
 folgt via **6-7**: $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq x \times z.$

2.2: Aus 1.2 “ $x \cap y \subseteq y$ ” und
 aus 1.4 “ $z \cap w \subseteq w$ ”
 folgt via **6-7**: $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq y \times w.$

3: Aus 2.1 “ $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq x \times z$ ” und
 aus 2.2 “ $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq y \times w$ ”

folgt via **2-12**:

A1	“ $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq (x \times z) \cap (y \times w)$ ”
----	---

...

Beweis **62-1** f) ...

Thema1.5

$$\alpha \in (x \times z) \cap (y \times w).$$

2.1: Aus **Thema1.5** " $\alpha \in (x \times z) \cap (y \times w)$ "

folgt via **ElementAxiom**:

α Menge.

2.2: Aus **Thema1.5** " $\alpha \in (x \times z) \cap (y \times w)$ "

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in x \times z) \wedge (\alpha \in y \times w).$$

3.1: Aus 2 " $\alpha \in x \times z \dots$ "

folgt via **6-5**: $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \in x) \wedge (\Psi \in z) \wedge (\alpha = (\Omega, \Psi)).$

3.2: Aus 2 " $\dots \alpha \in y \times w$ "

folgt via **6-5**: $\exists \Phi, \Upsilon : (\Phi \in y) \wedge (\Upsilon \in w) \wedge (\alpha = (\Phi, \Upsilon)).$

4: Aus 2.1 " α Menge" und

aus 3.1 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ "

folgt:

(Ω, Ψ) Menge.

5: Aus 3.1 " $\dots \alpha = (\Omega, \Psi)$ " und

aus 3.2 " $\dots \alpha = (\Phi, \Upsilon)$ "

folgt:

$$(\Omega, \Psi) = (\Phi, \Upsilon).$$

6: Aus 4 " (Ω, Ψ) Menge" und

aus 5 " $(\Omega, \Psi) = (\Phi, \Upsilon)$ "

folgt via **IGP**:

$$(\Omega = \Phi) \wedge (\Psi = \Upsilon).$$

7.1: Aus 5 " $\Omega = \Phi \dots$ " und

aus 3.2 " $\dots \Phi \in y \dots$ "

folgt:

$$\Omega \in y.$$

7.2: Aus 5 " $\dots \Psi = \Upsilon$ " und

aus 3.2 " $\dots \Upsilon \in w \dots$ "

folgt:

$$\Psi \in w.$$

...

...

Beweis **62-1 f)** ...

Thema1.5

$$\alpha \in (x \times z) \cap (y \times w).$$

...

8.1: Aus 3.1 "... $\Omega \in x$..." und
aus 7.1 " $\Omega \in y$ "
folgt via **2-2**:

$$\Omega \in x \cap y.$$

8.2: Aus 3.1 "... $\Psi \in z$..." und
aus 7.2 " $\Psi \in w$ "
folgt via **2-2**:

$$\Psi \in z \cap w.$$

9: Aus 8.1 " $\Omega \in x \cap y$ " und
aus 8.2 " $\Psi \in z \cap w$ "
folgt via **6-6**:

$$(\Omega, \Psi) \in (x \cap y) \times (z \cap w).$$

10: Aus 3.1 "... $\alpha = (\Omega, \Psi)$ " und
aus 9 " $(\Omega, \Psi) \in (x \cap y) \times (z \cap w)$ "
folgt:

$$\alpha \in (x \cap y) \times (z \cap w).$$

Ergo **Thema1.2**: $\forall \alpha : (\alpha \in (x \times z) \cap (y \times w)) \Rightarrow (\alpha \in (x \cap y) \times (z \cap w)).$

Konsequenz via **0-2(Def)**:

A2 " $(x \times z) \cap (y \times w) \subseteq (x \cap y) \times (z \cap w)$ "

1.3: Aus **A1** gleich " $(x \cap y) \times (z \cap w) \subseteq (x \times z) \cap (y \times w)$ " und
aus **A2** gleich " $(x \times z) \cap (y \times w) \subseteq (x \cap y) \times (z \cap w)$ "
folgt via **GleichheitsAxiom**: $(x \cap y) \times (z \cap w) = (x \times z) \cap (y \times w).$

□

62-2. Beim folgenden Resultat über binär-cartesisches Produkt und binäre Vereinigung kann, wie in **62-4(BSP)** gesagt, die “TeilKlassen-Aussage” nicht ohne Weiteres in eine Gleichung übergeführt werden:

62-2(Satz)

$$(x \times z) \cup (y \times w) \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w).$$

Beweis 62-2

1.1: Via **2-7** gilt: $x \subseteq x \cup y.$

1.2: Via **2-7** gilt: $z \subseteq z \cup w.$

1.3: Via **2-7** gilt: $y \subseteq x \cup y.$

1.4: Via **2-7** gilt: $w \subseteq z \cup w.$

2.1: Aus 1.1 “ $x \subseteq x \cup y$ ” und
aus 1.2 “ $z \subseteq z \cup w$ ”
folgt via **6-7**: $x \times z \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w).$

2.2: Aus 1.3 “ $y \subseteq x \cup y$ ” und
aus 1.4 “ $w \subseteq z \cup w$ ”
folgt via **6-7**: $y \times w \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w).$

3: Aus 2.1 “ $x \times z \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w)$ ” und
aus 2.2 “ $y \times w \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w)$ ”
folgt via **2-12**: $(x \times z) \cup (y \times w) \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w).$

□

62-3. Mit der folgenden Bemerkung wird **62-4(BSP)** vorweggenommen:

62-3.Bemerkung

Die Gleichung

$$“(x \times z) \cup (y \times w) = (x \cup y) \times (z \cup w)”$$

ist nicht ohne Weiteres verfügbar.

62-4. Mit dem folgenden Beispiel wird geklärt, dass in **62-2** keine Gleichung an Stelle der “TeilKlassen-Aussage” erwartet werden kann:

62-4.BEISPIEL

Es gelte:

$$\rightarrow) p \text{ Menge.}$$

$$\rightarrow) x = \{p\}.$$

$$\rightarrow) y = 0.$$

$$\rightarrow) z = 0.$$

$$\rightarrow) w = \{p\}.$$

Dann folgt:

$$\text{a) } x \times z = 0.$$

$$\text{b) } y \times w = 0.$$

$$\text{c) } (x \times z) \cup (y \times w) = 0.$$

$$\text{d) } x \cup y = \{p\}.$$

$$\text{e) } z \cup w = \{p\}.$$

$$\text{f) } (x \cup y) \times (z \cup w) = \{p\} \times \{p\} = \{(p, p)\}.$$

$$\text{g) } (x \times z) \cup (y \times w) \subseteq (x \cup y) \times (z \cup w).$$

$$\text{h) } (x \times z) \cup (y \times w) \subset (x \cup y) \times (z \cup w).$$

$$\text{i) } (x \times z) \cup (y \times w) \neq (x \cup y) \times (z \cup w).$$

$M \subseteq n$:untere M/n -Schranke.obere M/n -Schranke. M/n -Minimum. M/n -Maximum.

Ersterstellung: 21/05/07

Letzte Änderung: 25/05/11

63-1. Aus $M \subseteq n$ folgt, dass jede M -Schranke eine n -Schranke ist:

63-1(Satz)

- a) Aus " $M \subseteq n$ " und " u untere M -Schranke von x "
folgt " u untere n -Schranke von x ".
- b) Aus " $M \subseteq n$ " und " o obere M -Schranke von x "
folgt " o obere n -Schranke von x ".

Beweis 63-1 a) VS gleich $(M \subseteq n) \wedge (u \text{ untere } M\text{-Schranke von } x)$.

1.1: Aus VS gleich " $\dots u$ untere M -Schranke von x "

folgt via **35-1(Def)**:

$$u \in \text{dom } M.$$

2: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ "

folgt via **7-10**:

$$\text{dom } M \subseteq \text{dom } n.$$

3: Aus 1.1 " $u \in \text{dom } M$ " und

aus 2 " $\text{dom } M \subseteq \text{dom } n$ "

folgt via **0-4**:

A1	" $u \in \text{dom } n$ "
----	---------------------------

Thema1.2

$$\alpha \in x.$$

2: Aus VS gleich " $\dots u$ untere M -Schranke von x " und

aus Thema1.2 " $\alpha \in x$ "

folgt via **35-1(Def)**:

$$u _M _ \alpha.$$

3: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ " und

aus 2 " $u _M _ \alpha$ "

folgt via **30-5**:

$$u _n _ \alpha.$$

Ergo Thema1.2:

A2	" $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u _n _ \alpha)$ "
----	---

1.3: Aus A1 gleich " $u \in \text{dom } n$ " und

aus A2 gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (u _n _ \alpha)$ "

folgt via **35-1(Def)**:

u untere n -Schranke von x .

Beweis 63-1 b) VS gleich $(M \subseteq n) \wedge (o \text{ obere } M\text{-Schranke von } x).$

1.1: Aus VS gleich "... o obere M -Schranke von x "
folgt via **35-1(Def)**: $o \in \text{ran } M.$

2: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ "
folgt via **7-10**: $\text{ran } M \subseteq \text{ran } n.$

3: Aus 1.1 " $o \in \text{ran } M$ " und
aus 2 " $\text{ran } M \subseteq \text{ran } n$ "
folgt via **0-4**:

A1	" $o \in \text{ran } n$ "
----	---------------------------

Thema1.2

 $\alpha \in x.$

2: Aus VS gleich "... o obere M -Schranke von x " und
aus Thema1.2 " $\alpha \in x$ "
folgt via **35-1(Def)**: $\alpha _M _o.$

3: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ " und
aus 2 " $\alpha _M _o$ "
folgt via **30-5**: $\alpha _n _o.$

Ergo Thema1.2:

A2	" $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha _n _o)$ "
----	--

1.3: Aus A1 gleich " $o \in \text{ran } n$ " und
aus A2 gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in x) \Rightarrow (\alpha _n _o)$ "
folgt via **35-1(Def)**: o obere n -Schranke von $x.$

□

63-2. Aus $M \subseteq n$ folgt, dass jedes $M_Minimum/M_Maximum$
ein $n_Minimum/n_Maximum$ ist:

63-2(Satz)

- a) Aus " $M \subseteq n$ " und " min ist $M_Minimum$ von x "
folgt " min ist $n_Minimum$ von x ".
- b) Aus " $M \subseteq n$ " und " max ist $M_Maximum$ von x "
folgt " max ist $n_Maximum$ von x ".

Beweis 63-2 a) VS gleich $(M \subseteq n) \wedge (min \text{ ist } M_Minimum \text{ von } x)$.

- 1: Aus VS gleich "... min ist $M_Minimum$ von x "
folgt via **38-1(Def)**: $(min \text{ untere } M_Schranke \text{ von } x) \wedge (min \in x)$.
- 2: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ " und
aus 1 " min untere $M_Schranke$ von $x \dots$ "
folgt via **63-1**: min untere $n_Schranke$ von x .
- 3: Aus 2 " min untere $n_Schranke$ von x " und
aus 1 "... $min \in x$ "
folgt via **38-1(Def)**: min ist $n_Minimum$ von x .

b) VS gleich $(M \subseteq n) \wedge (max \text{ ist } M_Maximum \text{ von } x)$.

- 1: Aus VS gleich "... max ist $M_Maximum$ von x "
folgt via **38-1(Def)**: $(max \text{ obere } M_Schranke \text{ von } x) \wedge (max \in x)$.
- 2: Aus VS gleich " $M \subseteq n \dots$ " und
aus 1 " max obere $M_Schranke$ von $x \dots$ "
folgt via **63-1**: max obere $n_Schranke$ von x .
- 3: Aus 2 " max obere $n_Schranke$ von x " und
aus 1 "... $max \in x$ "
folgt via **38-1(Def)**: max ist $n_Maximum$ von x .

□

M -induzierte Relation in z .

Ersterstellung: 21/05/07

Letzte Änderung: 27/05/11

64-1. Die *M_induzierte Relation in z* besteht aus genau jenen geordneten Paaren von M , die auch in $z \times z$ sind:

64-1(Definition)

“ \mathfrak{C} ist *M_induzierte Relation in z* ” genau dann, wenn gilt:

$$\mathfrak{C} = M \cap (z \times z).$$

64-2. Wie erwartet, folgen die ersten Erläuterungen zur M -induzierten Relation in z :

64-2(Satz)

a) $M \cap (z \times z)$ ist M -induzierte Relation in z .

b) Aus “ \mathfrak{C} ist M -induzierte Relation in z ”
und “ \mathfrak{D} ist M -induzierte Relation in z ”

folgt “ $\mathfrak{C} = \mathfrak{D}$ ”.

Beweis 64-2 a)

Aus “ $M \cap (z \times z) = M \cap (z \times z)$ ”

folgt via **64-1(Def)**: $M \cap (z \times z)$ ist M -induzierte Relation in z .

b)

VS gleich $(\mathfrak{C} \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (\mathfrak{D} \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z)$.

1.1: Aus VS gleich “ \mathfrak{C} ist M -induzierte Relation in $z \dots$ ”

folgt via **64-1(Def)**: $\mathfrak{C} = M \cap (z \times z)$.

1.2: Aus VS gleich “ $\dots \mathfrak{D}$ ist M -induzierte Relation in z ”

folgt via **64-1(Def)**: $\mathfrak{D} = M \cap (z \times z)$.

2: Aus 1.1 “ $\mathfrak{C} = M \cap (z \times z)$ ” und

aus 1.2 “ $\mathfrak{D} = M \cap (z \times z)$ ”

folgt:

$\mathfrak{C} = \mathfrak{D}$.

□

64-3. Es überrascht wenig, dass die M -induzierte Relation in z eine Relation in z und eine Teilklasse von M ist. Auch ist fest zu stellen, dass wenn die M -induzierte Relation R in z eine Relation in x ist, diese Relation R auch die M -induzierte Relation in $z \cap x$ ist. Ausserdem gilt, dass die M -induzierte Relation in z die “größte” Relation in z ist, die Teilklasse von M ist. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - a) - c) - d):

64-3(Satz)

- a) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ” folgt “ R Relation in z ”.
- b) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ” folgt “ $R \subseteq M$ ”.
- c) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ”
und “ R Relation in x ”
folgt “ R ist M -induzierte Relation in $z \cap x$ ”.
- d) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ”
und “ r Relation in z ” und “ $r \subseteq M$ ”
folgt “ $r \subseteq R$ ”.

Beweis 64-3 ab) VS gleich

R ist M -induzierte Relation in z .

1: Aus VS gleich “ R ist M -induzierte Relation in z ”
folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

2.1: Via **2-7** gilt:

$$M \cap (z \times z) \subseteq M.$$

2.2: Via **2-7** gilt:

$$M \cap (z \times z) \subseteq z \times z.$$

3.b): Aus 1 “ $R = M \cap (z \times z)$ ” und
aus 2.1 “ $M \cap (z \times z) \subseteq M$ ”
folgt:

$$R \subseteq M.$$

3.1: Aus 1 “ $R = M \cap (z \times z)$ ” und
aus 2.2 “ $M \cap (z \times z) \subseteq z \times z$ ”
folgt:

$$R \subseteq z \times z.$$

4.a): Aus 3.1 “ $R \subseteq z \times z$ ”
folgt via **10-1(Def)**:

R Relation in z .

Beweis 64-3 c) VS gleich $(R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (R \text{ Relation in } x)$.

1.1: Aus VS gleich “ R ist M -induzierte Relation in $z \dots$ ”

folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

1.2: Aus VS gleich “ $\dots R$ Relation in x ”

folgt via **10-1(Def)**:

$$R \subseteq x \times x.$$

2: Aus 1.2 “ $R \subseteq x \times x$ ”

folgt via **2-10**:

$$R \cap (x \times x) = R.$$

3:

$$\begin{aligned} R &\stackrel{2}{=} R \cap (x \times x) \stackrel{1.1}{=} (M \cap (z \times z)) \cap (x \times x) \\ &\stackrel{\mathbf{AG} \cap}{=} M \cap ((z \times z) \cap (x \times x)) \stackrel{\mathbf{62-1}}{=} M \cap ((z \cap x) \times (z \cap x)). \end{aligned}$$

4: Aus 3 “ $R = \dots = M \cap ((z \cap x) \times (z \cap x))$ ”

folgt via **64-1(Def)**:

R ist M -induzierte Relation in $z \cap x$.

d) VS gleich $(R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (r \text{ Relation in } z) \wedge (r \subseteq M)$.

1.1: Aus VS gleich “ R ist M -induzierte Relation in $z \dots$ ”

folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

1.2: Aus VS gleich “ $\dots r$ Relation in $z \dots$ ”

folgt via **10-1(Def)**:

$$r \subseteq z \times z.$$

2: Aus VS gleich “ $\dots r \subseteq M$ ” und

aus 1.2 “ $r \subseteq z \times z$ ”

folgt via **2-12**:

$$r \subseteq M \cap (z \times z).$$

3: Aus 2 “ $r \subseteq M \cap (z \times z)$ ” und

aus 1.1 “ $R = M \cap (z \times z)$ ”

folgt:

$$r \subseteq R.$$

□

64-4. Für das weitere ist es hilfreich, das folgende Kriterium für $p_R q$ zur Verfügung zu haben, wenn R die M -induzierte Relation in z ist:

64-4(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) $p_R q$.

ii) " $p_M q$ " und " $p \in z$ " und " $q \in z$ ".

Beweis **64-4** $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$p_R q$.

1.1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "

folgt via **64-1**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

1.2: Aus VS gleich " $p_R q$ "

folgt:

$$(p, q) \in R.$$

2: Aus 1.2 " $(p, q) \in R$ " und
aus 1.1 " $R = M \cap (z \times z)$ "

folgt:

$$(p, q) \in M \cap (z \times z).$$

3: Aus 2 " $(p, q) \in M \cap (z \times z)$ "

folgt via **2-2**:

$$((p, q) \in M) \wedge ((p, q) \in z \times z).$$

4.1: Aus 3 " $(p, q) \in M \dots$ "

folgt:

$$p_M q.$$

4.2: Aus 3 "... $(p, q) \in z \times z$ "

folgt via **6-6**:

$$(p \in z) \wedge (q \in z).$$

5: Aus 4.1 und

aus 4.2

folgt:

$$(p_M q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$$

Beweis 64-4 $\text{ii}) \Rightarrow \text{i})$ VS gleich

$$(p _M _q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$$

1.1: Aus VS gleich " $p _M _q \dots$ "
folgt:

$$(p, q) \in M.$$

1.2: Aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots q \in z$ "
folgt via **6-6**:

$$(p, q) \in z \times z.$$

2: Aus 1.1 " $(p, q) \in M$ " und
aus 1.2 " $(p, q) \in z \times z$ "
folgt via **2-2**:

$$(p, q) \in M \cap z \times z.$$

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "
folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

4: Aus 2 " $(p, q) \in M \cap z \times z$ " und
aus 3 " $R = M \cap (z \times z)$ "
folgt:

$$(p, q) \in R.$$

5: Aus 4 " $(p, q) \in R$ "
folgt:

$$p _R _q.$$

□

64-5. Via Negation ergibt sich aus **64-4** ein Kriterium für $\neg(p _R _q)$, wobei R die M -induzierte Relation in z ist:

64-5(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) $\neg(p _R _q)$.

ii) " $\neg(p _M _q)$ " oder " $p \notin z$ " oder " $q \notin z$ ".

Beweis 64-5

1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "

folgt via **64-4**: $(p _R _q) \Leftrightarrow ((p _M _q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z))$.

2: Aus 1

folgt: $(\neg(p _R _q)) \Leftrightarrow (\neg((p _M _q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z)))$.

3: Aus 2

folgt: $(\neg(p _R _q)) \Leftrightarrow ((\neg(p _M _q) \vee (\neg(p \in z)) \vee (\neg(q \in z))))$.

4: Aus 3

folgt: $(\neg(p _R _q)) \Leftrightarrow ((\neg(p _M _q) \vee (p \notin z) \vee (q \notin z)))$.

□

64-6. Falls R die M -induzierte Relation in z ist und falls r die n -induzierte Relation in z ist und falls $M \subseteq n$ gilt, dann folgt $R \subseteq r$:

64-6(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow r ist n -induzierte Relation in z .

\rightarrow $M \subseteq n$.

Dann folgt " $R \subseteq r$ ".

Beweis 64-6

1.1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "
folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

1.2: Aus \rightarrow " r ist n -induzierte Relation in z "
folgt via **64-1(Def)**:

$$r = n \cap (z \times z).$$

2: Aus \rightarrow " $M \subseteq n$ "
folgt via **2-15**:

$$M \cap (z \times z) \subseteq n \cap (z \times z).$$

3: Aus 1.1 " $R = M \cap (z \times z)$ " und
aus 2 " $M \cap (z \times z) \subseteq n \cap (z \times z)$ "
folgt:

$$R \subseteq n \cap (z \times z).$$

4: Aus 3 " $R \subseteq n \cap (z \times z)$ " und
aus 1.2 " $r = n \cap (z \times z)$ "
folgt:

$$R \subseteq r.$$

□

64-7. Falls R die M -induzierte Relation in z ist und falls r die n -induzierte Relation in y ist und falls $z \subseteq y$ gilt, dann folgt $R \subseteq r$:

64-7(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow r ist M -induzierte Relation in y .

\rightarrow $z \subseteq y$.

Dann folgt " $R \subseteq r$ ".

Beweis 64-7

1.1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "
folgt via **64-1(Def)**:

$$R = M \cap (z \times z).$$

1.2: Aus \rightarrow " r ist M -induzierte Relation in y "
folgt via **64-1(Def)**:

$$r = M \cap (y \times y).$$

2: Aus \rightarrow " $z \subseteq y$ "
folgt via **6-7**:

$$z \times z \subseteq y \times y.$$

3: Aus 2 " $z \times z \subseteq y \times y$ "
folgt via **2-15**:

$$(z \times z) \cap M \subseteq (y \times y) \cap M.$$

4: $R \stackrel{1.1}{=} M \cap (z \times z) \stackrel{\mathbf{KG} \cap}{=} (z \times z) \cap M \stackrel{3}{\subseteq} (y \times y) \cap M \stackrel{\mathbf{KG} \cap}{=} M \cap (y \times y) \stackrel{1.2}{=} r.$

5: Aus 4
folgt:

$$R \subseteq r.$$

□

64-8. Falls R die M -induzierte Relation in z ist und falls r die n -induzierte Relation in y ist und falls $M \subseteq n$ und $z \subseteq y$ gilt, dann folgt $R \subseteq r$:

64-8(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow r ist n -induzierte Relation in y .

\rightarrow $M \subseteq n$.

\rightarrow $z \subseteq y$.

Dann folgt " $R \subseteq r$ ".

Beweis 64-8

1: Via **64-2** gilt: $M \cap (y \times y)$ ist M -induzierte Relation in y .

2.1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",
 aus 1 " $M \cap (y \times y)$ ist M -induzierte Relation in y " und
 aus \rightarrow " $z \subseteq y$ "
 folgt via **64-7**:

$$R \subseteq M \cap (y \times y).$$

2.2: Aus 1 " $M \cap (y \times y)$ ist M -induzierte Relation in y ",
 aus \rightarrow " r ist n -induzierte Relation in y " und
 aus \rightarrow " $M \subseteq n$ "
 folgt via **64-6**:

$$M \cap (y \times y) \subseteq r.$$

3: Aus 2.1 " $R \subseteq M \cap (y \times y)$ " und
 aus 2.2 " $M \cap (y \times y) \subseteq r$ "
 folgt via **0-6**:

$$R \subseteq r.$$

□

64-9. Es folgt Einiges über Definitions- und Bild-Bereich der M -induzierten Relation in z :

64-9(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow R$ ist M -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

a) $\text{dom } R \subseteq z$.

b) $\text{dom } R \subseteq \text{dom } M$.

c) $\text{ran } R \subseteq z$.

d) $\text{ran } R \subseteq \text{ran } M$.

Beweis 64-9

1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "

folgt via **64-3**:

$$(R \subseteq M) \wedge (R \text{ Relation in } z).$$

2.a): Aus 1 " $\dots R$ Relation in z "

folgt via **10-17**:

$$\text{dom } R \subseteq z.$$

2.b): Aus 1 " $R \subseteq M \dots$ "

folgt via **7-10**:

$$\text{dom } R \subseteq \text{dom } M.$$

2.c): Aus 1 " $\dots R$ Relation in z "

folgt via **10-17**:

$$\text{ran } R \subseteq z.$$

2.d): Aus 1 " $R \subseteq M \dots$ "

folgt via **7-10**:

$$\text{ran } R \subseteq \text{ran } M.$$

□

64-10. Mit dem folgenden Satz wird eine Zusammenstellung davon gegeben, inwiefern sich einige der in #30 vorgestellten Eigenschaften von M auf die M -induzierte Relation in z vererben:

64-10(Satz)

Aus " R ist M -induzierte Relation in z " und ...

- a) ... und " M reflexiv in x " folgt " R reflexiv in $z \cap x$ ".
- b) ... und " M reflexiv" folgt " R reflexiv in z ".
- c) ... und " M irreflexiv in x " folgt " R irreflexiv in x ".
- d) ... und " M irreflexiv in x " folgt " R irreflexiv in $z \cap x$ ".
- e) ... und " M irreflexiv" folgt " R irreflexiv".
- f) ... und " M transitiv in x " folgt " R transitiv in x ".
- g) ... und " M transitiv in x " folgt " R transitiv in $z \cap x$ ".
- h) ... und " M transitiv" folgt " R transitiv".
- i) ... und " M antiSymmetrisch in x " folgt " R antiSymmetrisch in x ".
- j) ... und " M antiSymmetrisch in x "
folgt " R antiSymmetrisch in $z \cap x$ ".
- k) ... und " M antiSymmetrisch" folgt " R antiSymmetrisch".
- l) ... und " M symmetrisch in x " folgt " R symmetrisch in x ".
- m) ... und " M symmetrisch in x " folgt " R symmetrisch in $z \cap x$ ".
- n) ... und " M symmetrisch" folgt " R symmetrisch".
- o) ... und " M konnex in x " folgt " R konnex in $z \cap x$ ".
- p) ... und " M konnex" folgt " R konnex in z ".

Beweis **64-10** a) VS gleich M reflexiv in x .**Thema1**

$$\alpha \in z \cap x.$$

2: Aus **Thema1** " $\alpha \in z \cap x$ "
folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in x).$$

3: Aus VS gleich " M reflexiv in x " und
aus 2 " $\dots \alpha \in x$ "
folgt via **30-17(Def)**:

$$\alpha _M _ \alpha.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",
aus 3 " $\alpha _M _ \alpha$ ",
aus 2 " $\alpha \in z \dots$ " und
aus 2 " $\alpha \in z \dots$ "
folgt via **64-4**:

$$\alpha _R _ \alpha.$$

Ergo **Thema1**:

$$\forall \alpha : (\alpha \in z \cap x) \Rightarrow (\alpha _R _ \alpha).$$

Konsequenz via **30-17**: R reflexiv in $z \cap x$.

b) VS gleich

 M reflexiv.

1: Aus VS gleich " M reflexiv"
folgt via **30-17(Def)**:

 M reflexiv in \mathcal{U} .

2: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
aus 1 " M reflexiv in \mathcal{U} "
folgt via des bereits bewiesenen a):

 R reflexiv in $z \cap \mathcal{U}$.3: Via **2-17** gilt:

$$z \cap \mathcal{U} = z.$$

4: Aus 2 " R reflexiv in $z \cap \mathcal{U}$ " und
aus 3 " $z \cap \mathcal{U} = z$ "
folgt:

 R reflexiv in z .

Beweis 64-10 c) VS gleich

M irreflexiv in x .

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
folgt via **64-3**:

$$R \subseteq M.$$

- 2: Aus VS gleich “ M irreflexiv in x ” und
aus 1 “ $R \subseteq M$ ”
folgt via **30-27**:

R irreflexiv in x .

d) VS gleich

M irreflexiv in x .

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus VS gleich “ M irreflexiv in x ”
folgt via des bereits bewiesenen c):

R irreflexiv in x .

- 2: Via **2-7** gilt:

$$z \cap x \subseteq x.$$

- 3: Aus 1 “ R irreflexiv in x ” und
aus 2 “ $z \cap x \subseteq x$ ”
folgt via **30-27**:

R irreflexiv in $z \cap x$.

e) VS gleich

M irreflexiv.

- 1: Aus VS gleich “ M irreflexiv”
folgt via **30-23(Def)**:

M irreflexiv in \mathcal{U} .

- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus 1 “ M irreflexiv in \mathcal{U} ”
folgt via des bereits bewiesenen c):

R irreflexiv in \mathcal{U} .

- 3: Aus 2 “ R irreflexiv in \mathcal{U} ”
folgt via **30-23(Def)**:

R irreflexiv.

Beweis **64-10** f) VS gleich M transitiv in x .

Thema1	$(\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \wedge (\gamma \in x) \wedge (\alpha _R _ \beta) \wedge (\beta _R _ \gamma).$
---------------	--

2.1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus Thema1 " $\dots \alpha _R _ \beta \dots$ "
 folgt via **64-4**: $(\alpha _M _ \beta) \wedge (\alpha \in z) \wedge (\beta \in z).$

2.2: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus Thema1 " $\dots \beta _R _ \gamma$ "
 folgt via **64-4**: $(\beta _M _ \gamma) \wedge (\gamma \in z).$

3: Aus VS gleich " M transitiv in x ",
 aus Thema1 " $(\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \wedge (\gamma \in x) \dots$ ",
 aus 2.1 " $\alpha _M _ \beta \dots$ " und
 aus 2.2 " $\dots \beta _M _ \gamma$ "
 folgt via **30-30(Def)**: $\alpha _M _ \gamma.$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",
 aus 3 " $\alpha _M _ \gamma$ ",
 aus 2.1 " $\dots \alpha \in z \dots$ " und
 aus 2.2 " $\dots \gamma \in z$ "
 folgt via **64-4**: $\alpha _R _ \gamma.$

Ergo Thema1:

$$\forall \alpha, \beta, \gamma : ((\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \wedge (\gamma \in x) \wedge (\alpha _R _ \beta) \wedge (\beta _R _ \gamma)) \Rightarrow (\alpha _R _ \gamma).$$

Konsequenz via **30-30(Def)**: R transitiv in x .

Beweis 64-10 g) VS gleich

M transitiv in x .

- 1.1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus \rightarrow “ M transitiv in x ”
 folgt via des bereits bewiesenen f):

R transitiv in x .

- 1.2: Via 2-7 gilt:

$$z \cap x \subseteq x.$$

- 2: Aus 1.1 “ R transitiv in x ” und
 aus 1.2 “ $z \cap x \subseteq x$ ”
 folgt via 30-31:

R transitiv in $z \cap x$.

h) VS gleich

M transitiv.

- 1: Aus VS gleich “ M transitiv”
 folgt via 30-30(Def):

M transitiv in \mathcal{U} .

- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus 1 “ M transitiv in \mathcal{U} ”
 folgt via des bereits bewiesenen f):

R transitiv in \mathcal{U} .

- 3: Aus 2 “ R transitiv in \mathcal{U} ”
 folgt via 30-30(Def):

R transitiv.

Beweis 64-10 i) VS gleich

M antiSymmetrisch in x .

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
folgt via **64-3**:

$$R \subseteq M.$$

- 2: Aus VS gleich “ M antiSymmetrisch in x ” und
aus 1 “ $R \subseteq M$ ”
folgt via **30-46**:

R antiSymmetrisch in x .

j) VS gleich

M antiSymmetrisch in x .

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus VS gleich “ M antiSymmetrisch”
folgt via des bereits bewiesenen i):

R antiSymmetrisch in x .

- 2: Via **2-7** gilt:

$$z \cap x \subseteq x.$$

- 3: Aus 1 “ R antiSymmetrisch in x ” und
aus 2 “ $z \cap x \subseteq x$ ”
folgt via **30-46**:

R antiSymmetrisch in $z \cap x$.

k) VS gleich

M antiSymmetrisch.

- 1: Aus VS gleich “ M antiSymmetrisch”
folgt via **30-45(Def)**:

M antiSymmetrisch in \mathcal{U} .

- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus 1 “ M antiSymmetrisch in \mathcal{U} ”
folgt via des bereits bewiesenen i):

R antiSymmetrisch in \mathcal{U} .

- 3: Aus 2 “ R antiSymmetrisch in \mathcal{U} ”
folgt via **30-45(Def)**:

R antiSymmetrisch.

Beweis **64-10** 1) VS gleich M symmetrisch in x .**Thema1**

$$(\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \wedge (\alpha _R _ \beta).$$

1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus **Thema1** “ $\dots \alpha _R _ \beta$ ”

folgt via **64-4**: $(\alpha _M _ \beta) \wedge (\alpha \in z) \wedge (\beta \in z).$

2: Aus VS gleich “ M symmetrisch in x ”,
aus **Thema1** “ $(\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \dots$ ” und
aus 1 “ $\alpha _M _ \beta \dots$ ”

folgt via **30-49(Def)**: $\beta _M _ \alpha.$

3: Aus 2 “ $\beta _M _ \alpha$ ”,
aus 1 “ $\dots \alpha \in z \dots$ ” und
aus 1 “ $\dots \beta \in z$ ”

folgt via **64-4**: $\beta _R _ \alpha.$

Ergo **Thema1**:

$$\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in x) \wedge (\beta \in x) \wedge (\alpha _R _ \beta)) \Rightarrow (\beta _R _ \alpha).$$

Konsequenz via **30-49(Def)**: R symmetrisch in x .

m) VS gleich

 M symmetrisch in x .

1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus VS gleich “ M symmetrisch in x ”
folgt via des bereits bewiesenen 1):

 R symmetrisch in x .

2: Via **2-7** gilt:

$$z \cap x \subseteq x.$$

3: Aus 1 “ R symmetrisch in x ” und
aus 2 “ $z \cap x \subseteq x$ ”
folgt via **30-50**:

 R symmetrisch in $z \cap x$.

n) VS gleich

 M symmetrisch.

1: Aus VS gleich “ M symmetrisch”
folgt via **30-49(Def)**:

 M symmetrisch in \mathcal{U} .

2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus 1 “ M symmetrisch in \mathcal{U} ”
folgt via des bereits bewiesenen 1):

 R symmetrisch in \mathcal{U} .

3: Aus 2 “ R symmetrisch in \mathcal{U} ”
folgt via **30-49(Def)**:

 R symmetrisch.

Beweis **64-10** o) VS gleich M konnex in x .**Thema1**

$$(\alpha \in z \cap x) \wedge (\beta \in z \cap x).$$

2.1: Aus Thema1 " $\alpha \in z \cap x \dots$ "folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in x).$$

2.2: Aus Thema1 " $\dots \beta \in z \cap x$ "folgt via **2-2**:

$$(\beta \in z) \wedge (\beta \in x).$$

3: Aus VS gleich " M konnex in x ",aus 2.1 " $\dots \alpha \in x$ " undaus 2.2 " $\dots \beta \in x$ "folgt via **30-64(Def)**: $(\alpha _M _ \beta) \vee (\beta _M _ \alpha) \vee (\alpha = \beta).$ **Fallunterscheidung****3.1.Fall**

$$\alpha _M _ \beta.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",aus 3.1.Fall " $\alpha _M _ \beta$ ",aus 2.1 " $\alpha \in z \dots$ " undaus 2.2 " $\beta \in z \dots$ "folgt via **64-4**:

$$\alpha _R _ \beta.$$

5: Aus 4

folgt:

$$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha) \vee (\alpha = \beta).$$

3.2.Fall

$$\beta _M _ \alpha.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",aus 3.1.Fall " $\beta _M _ \alpha$ ",aus 2.2 " $\beta \in z \dots$ " undaus 2.1 " $\alpha \in z \dots$ "folgt via **64-4**:

$$\beta _R _ \alpha.$$

5: Aus 4

folgt:

$$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha) \vee (\alpha = \beta).$$

...

...

Beweis **64-10** o) VS gleich M konnex in x .

...

Thema1	$(\alpha \in z \cap x) \wedge (\beta \in z \cap x).$
...	
Fallunterscheidung	
...	
3.3.Fall	$\alpha = \beta.$
Aus 3.3.Fall folgt:	$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha) \vee (\alpha = \beta).$
Ende Fallunterscheidung In allen Fällen gilt: $(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha) \vee (\alpha = \beta).$	

Ergo Thema1:

$$\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in z \cap x) \wedge (\beta \in z \cap x)) \Rightarrow ((\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha) \vee (\alpha = \beta)).$$

Konsequenz via **30-64(Def)**: R konnex in $z \cap x$.

p) VS gleich

 M konnex.

- 1: Aus VS gleich " M konnex"
 folgt via **30-64(Def)**:

 M konnex in \mathcal{U} .

- 2: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus 1 " M konnex in \mathcal{U} "
 folgt via des bereits bewiesenen o):

 R konnex in $z \cap \mathcal{U}$.

- 3: Via **2-17** gilt:

$$z \cap \mathcal{U} = z.$$

- 4: Aus 2 " R konnex in $z \cap \mathcal{U}$ " und
 aus 3 " $z \cap \mathcal{U} = z$ "
 folgt:

 R konnex in z .

□

64-11. In Form einer Bemerkung werden die Aussagen von **64-10** allgemeinen Resultaten aus **#30** gegenüber gestellt:

64-11.Bemerkung

- Gemäß **30-32(Bem)** ist die Aussage
 $((M \text{ transitiv in } x) \wedge (R \subseteq M)) \Rightarrow (R \text{ transitiv in } x)$
 nicht ohne Weiteres verfügbar.
 Falls jedoch R die M -induzierte Relation in z ist und falls M transitiv in x ist, dann gilt via **64-3** zunächst $R \subseteq M$ und gemäß **64-10** folgt in diesem speziellen Fall, dass R transitiv in x ist.
- Gemäß **30-39(Bem)** ist die Aussage
 $((M \text{ transitiv}) \wedge (R \subseteq M)) \Rightarrow (R \text{ transitiv})$
 nicht ohne Weiteres verfügbar.
 Falls jedoch R die M -induzierte Relation in z ist und falls M transitiv ist, dann gilt via **64-3** zunächst $R \subseteq M$ und gemäß **64-10** folgt in diesem speziellen Fall, dass R transitiv ist.
- Gemäß **30-51(Bem)** ist die Aussage
 $((M \text{ symmetrisch in } x) \wedge (R \subseteq M)) \Rightarrow (R \text{ symmetrisch in } x)$
 nicht ohne Weiteres verfügbar.
 Falls jedoch R die M -induzierte Relation in z ist und falls M symmetrisch in x ist, dann gilt via **64-3** zunächst $R \subseteq M$ und gemäß **64-10** folgt in diesem speziellen Fall, dass R symmetrisch in x ist.
- Gemäß **30-58(Bem)** ist die Aussage
 $((M \text{ symmetrisch}) \wedge (R \subseteq M)) \Rightarrow (R \text{ symmetrisch})$
 nicht ohne Weiteres verfügbar.
 Falls jedoch R die M -induzierte Relation in z ist und falls M symmetrisch ist, dann gilt via **64-3** zunächst $R \subseteq M$ und gemäß **64-10** folgt in diesem speziellen Fall, dass R symmetrisch ist.

64-12. Nachfolgende Beispiele vorwegnehmend wird in Form einer Bemerkung fest gestellt, dass aus “ M reflexiv in x ” für die M -induzierte Relation R in z nicht ohne Weiteres die Aussage “ R reflexiv in x ” folgt. Eine ähnliche Feststellung betrifft Klassen M , die konnex in x sind:

64-12.Bemerkung

- Die Aussage
“ $((R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (M \text{ reflexiv in } x))$
 $\Rightarrow (R \text{ reflexiv in } x)$ ”
ist nicht ohne Weiteres verfügbar.
- Die Aussage
“ $((R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (M \text{ konnex in } x))$
 $\Rightarrow (R \text{ konnex in } x)$ ”
ist nicht ohne Weiteres verfügbar.

64-13. Mit dem folgenden Beispiel wird belegt, dass es durchaus vorkommen kann, dass eine Klasse M reflexiv in x ist, während die M -induzierte Relation in z *nicht* reflexiv in x ist:

64-13.BEISPIEL

Es gelte:

-) p Menge.
-) q Menge.
-) $p \neq q$.
-) $M = \{(p, p), (q, q)\}$.
-) $x = \{p, q\}$.
-) $z = \{p\}$.
-) R ist M -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

- a) M reflexiv in x .
- b) $R = \{(p, p)\}$.
- c) $\neg(R \text{ reflexiv in } x)$.

Ad c): Es gilt $q \in x$, doch es gilt wegen $(q, q) \notin R$ *nicht* $q _R q$.

64-14. Mit dem folgenden Beispiel wird belegt, dass es durchaus vorkommen kann, dass eine Klasse M konnex in x ist, während die M -induzierte Relation in z *nicht* konnex in x ist:

64-14.BEISPIEL

Es gelte:

-) p Menge.
-) q Menge.
-) $p \neq q$.
-) $M = \{(p, q)\}$.
-) $x = \{p, q\}$.
-) $z = \{p\}$.
-) R ist M -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

- a) M konnex in x .
- b) $R = 0$.
- c) $\neg(R \text{ konnex in } x)$.

Ad c): Es gilt $(p \in x) \wedge (q \in x)$, doch wegen $R = 0$ gilt $\neg(p R q)$ und $\neg(q R p)$ und gemäß Voraussetzung gilt $\neg(p = q)$. Also ist R *nicht* konnex in x .

64-15. Nun werden M -Ketten im Fall, dass R die M -induzierte Relation in z ist, R -Ketten gegenüber gestellt. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - a):

64-15(Satz)

- a) Aus " R ist M -induzierte Relation in z " und " K ist M -Kette"
folgt " $z \cap K$ ist R -Kette".
- b) Aus " R ist M -induzierte Relation in z " und " K ist R -Kette"
folgt " K ist M -Kette".

Beweis 64-15 b) VS gleich

K ist R -Kette.

- 1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z "
folgt via **64-3**:

$$R \subseteq M.$$

- 2: Aus VS gleich " K ist R -Kette" und
aus 1 " $R \subseteq M$ "
folgt via **30-73**:

K ist M -Kette.

Beweis **64-15** a) VS gleich K ist M -Kette.**Thema1**

$$(\alpha \in z \cap K) \wedge (\beta \in z \cap K).$$

2.1: Aus **Thema1** " $\alpha \in z \cap K \dots$ "folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in K).$$

2.2: Aus **Thema1** " $\dots \beta \in z \cap K$ "folgt via **2-2**:

$$(\beta \in z) \wedge (\beta \in K).$$

3: Aus VS gleich " K ist M -Kette",aus 2.1 " $\dots \alpha \in K$ " undaus 2.2 " $\dots \beta \in K$ "folgt via **30-68(Def)**:

$$(\alpha _M _ \beta) \vee (\beta _M _ \alpha).$$

Fallunterscheidung**3.1.Fall**

$$\alpha _M _ \beta.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",aus **3.1.Fall** " $\alpha _M _ \beta$ ",aus 2.1 " $\alpha \in z \dots$ " undaus 2.2 " $\beta \in z \dots$ "folgt via **64-4**:

$$\alpha _R _ \beta.$$

5: Aus 4

folgt:

$$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha).$$

3.2.Fall

$$\beta _M _ \alpha.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",aus **3.2.Fall** " $\beta _M _ \alpha$ ",aus 2.2 " $\beta \in z \dots$ " undaus 2.1 " $\alpha \in z \dots$ "folgt via **64-4**:

$$\beta _R _ \alpha.$$

5: Aus 4

folgt:

$$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha).$$

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

$$(\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha).$$

Ergo **Thema1**: $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in z \cap K) \wedge (\beta \in z \cap K)) \Rightarrow ((\alpha _R _ \beta) \vee (\beta _R _ \alpha)).$ Konsequenz via **30-68(Def)**: $z \cap K$ ist R -Kette.

□

64-16. Das nachfolgende Beispiel vorwegnehmend wird in Form einer Bemerkung fest gestellt, dass wenn K eine M -Kette ist und wenn R die M -induzierte Relation in z ist, die Klasse K nicht unbedingt eine R -Kette sein muss:

64-16.Bemerkung

Die Aussage

$$\begin{aligned} & \text{“}((R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (K \text{ ist } M\text{-Kette})) \\ & \qquad \qquad \qquad \Rightarrow (K \text{ ist } R\text{-Kette)}\text{”} \end{aligned}$$

ist nicht ohne Weiteres verfügbar.

64-17. Mit dem folgenden Beispiel wird belegt, dass es durchaus vorkommen kann, dass eine M -Kette *keine* R -Kette ist, obwohl R die M -induzierte Relation in z ist:

64-17.BEISPIEL

Es gelte:

-) p Menge.
-) q Menge.
-) $p \neq q$.
-) $M = \{(p, p), (p, q), (q, q)\}$.
-) $K = \{p, q\}$.
-) $z = \{p\}$.
-) R ist M -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

- a) K ist M -Kette.
- b) $R = \{(p, p)\}$.
- c) $\neg(K \text{ ist } R\text{-Kette})$.

Ad c): Es gilt $(p \in K) \wedge (q \in K)$, doch wegen $(p, q) \notin R$ und $(q, p) \notin R$ gilt weder $p R q$ noch $q R p$, so dass K *keine* R -Kette sein kann.

64-18. In Weiterführung von **64-15/16/17** wird fest gestellt, dass jede R -Kette eine Teilklasse von $\text{dom } M, \text{ran } M, z$ ist, falls R die M -induzierte Relation in z ist:

64-18(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) K$ ist R -Kette.

Dann folgt:

a) $K \subseteq \text{dom } M$.

b) $K \subseteq \text{ran } M$.

c) $K \subseteq z$.

Beweis 64-18

1.1: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$
folgt via **64-3**:

R Relation in z .

1.2: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$ und
aus $\rightarrow) "K$ ist R -Kette"
folgt via **64-15**:

K ist M -Kette.

2.a): Aus 1.2 " K ist M -Kette"
folgt via **30-69**:

$K \subseteq \text{dom } M$.

2.b): Aus 1.2 " K ist M -Kette"
folgt via **30-69**:

$K \subseteq \text{ran } M$.

2.c): Aus 1.1 " R Relation in $z"$ und
aus $\rightarrow) "K$ ist R -Kette"
folgt via **34-4**:

$K \subseteq z$.

□

64-19. Nun wird die Einschränkung auf D in einem Zusammenhang mit der M -induzierten Relation in D gesehen:

64-19(Satz)

Aus “ e Einschränkung von y auf D ”
und “ R ist M -induzierte Relation in D ” und ...

- a) ... und “ $p_R e(q)$ ” folgt “ $p_M y(q)$ ”.
- b) ... und “ $e(p)_R q$ ” folgt “ $y(p)_M q$ ”.
- c) ... und “ $e(p)_R e(q)$ ” folgt “ $y(p)_M y(q)$ ”.

Beweis 64-19 a) VS gleich

(e Einschränkung von y auf D)
 \wedge (R ist M -induzierte Relation in D)
 $\wedge (p_R e(q))$.

1: Aus VS gleich “ R ist M -induzierte Relation in D ...” und
 aus VS gleich “... $p_R e(q)$ ”
 folgt via **64-4**:

$p_M e(q)$.

2: Aus 1 “ $p_M e(q)$ ”
 folgt via **30-6**:

$q \in \text{dom } e$.

3: Aus \rightarrow “ e Einschränkung von y auf D ” und
 aus 2 “ $q \in \text{dom } e$ ”
 folgt via **ES**:

$e(q) = y(q)$.

4: Aus 1 “ $p_M e(q)$ ” und
 aus 3 “ $e(q) = y(q)$ ”
 folgt:

$p_M y(q)$.

Beweis 64-19 b) VS gleich

$$(e \text{ Einschränkung von } y \text{ auf } D) \\ \wedge (R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } D) \\ \wedge (e(p) \text{--} R \text{--} q).$$

1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in D ” und
aus VS gleich “ $e(p) \text{--} R \text{--} q$ ”
folgt via **64-4**:

$$e(p) \text{--} M \text{--} q.$$

2: Aus 1 “ $e(p) \text{--} M \text{--} q$ ”
folgt via **30-6**:

$$p \in \text{dom } e.$$

3: Aus \rightarrow “ e Einschränkung von y auf D ” und
aus 2 “ $p \in \text{dom } e$ ”
folgt via **ES**:

$$e(p) = y(p).$$

4: Aus 1 “ $e(p) \text{--} M \text{--} q$ ” und
aus 3 “ $e(p) = y(p)$ ”
folgt:

$$y(p) \text{--} M \text{--} q.$$

c) VS gleich

$$(e \text{ Einschränkung von } y \text{ auf } D) \\ \wedge (R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } D) \\ \wedge (e(p) \text{--} R \text{--} e(q)).$$

1: Aus \rightarrow “ e Einschränkung von y auf D ”,
aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in D ” und
aus VS gleich “ $e(p) \text{--} R \text{--} e(q)$ ”
folgt via des bereits bewiesenen a):

$$e(p) \text{--} M \text{--} y(q).$$

2: Aus 1 “ $e(p) \text{--} M \text{--} y(q)$ ”
folgt via **30-6**:

$$p \in \text{dom } e.$$

3: Aus \rightarrow “ e Einschränkung von y auf D ” und
aus 2 “ $p \in \text{dom } e$ ”
folgt via **ES**:

$$e(p) = y(p).$$

4: aus 1 “ $e(p) \text{--} M \text{--} y(q)$ ” und
aus 3 “ $e(p) = y(p)$ ”
folgt:

$$y(p) \text{--} M \text{--} y(q).$$

□

64-20. Wenn u untere M -Schranke von E ist, dann ist, wenn R die M -induzierte Relation in z ist und falls zusätzlich $u \in \text{dom } R$ - oder $u \in z$ und $0 \neq z \cap E$ - gilt, u eine untere R -Schranke von $z \cap E$:

64-20(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow) u untere M -Schranke von E .

\rightarrow) $\boxed{\begin{array}{l} u \in \text{dom } R. \\ \hline (u \in z) \wedge (0 \neq z \cap E). \end{array}} \quad \text{oder}$

Dann folgt “ u untere R -Schranke von $z \cap E$ ”.

Beweis 64-20

1.1: Nach “ \rightarrow oder” gilt: $(u \in \text{dom } R) \vee ((u \in z) \wedge (0 \neq z \cap E)).$

Fallunterscheidung**1.1.1.Fall** $u \in \text{dom } R.$ **1.1.2.Fall** $(u \in z) \wedge (0 \neq z \cap E).$

2: Aus 1.1.2.Fall “ $\dots 0 \neq z \cap E$ ”
folgt via **0-20**:

 $\exists \Omega : \Omega \in z \cap E.$

3: Aus 1 “ $\dots \Omega \in z \cap E$ ”
folgt via **2-2**:

 $(\Omega \in z) \wedge (\Omega \in E).$

4: Aus \rightarrow “ u untere M -Schranke von E ” und
aus 3 “ $\dots \Omega \in E$ ”
folgt via **35-1(Def)**:

 $u _M _ \Omega.$

5: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus 4 “ $u _M _ \Omega$ ”,
aus 1.1.2.Fall “ $u \in z \dots$ ” und
aus 3 “ $\Omega \in z \dots$ ”
folgt via **64-4**:

 $u _R _ \Omega.$

6: Aus 5 “ $u _R _ \Omega$ ”
folgt via **30-2**:

 $u \in \text{dom } R.$ **Ende Fallunterscheidung** In beiden Fällen gilt:**A1** | “ $u \in \text{dom } R$ ”

1.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
folgt via **64-9**:

 $\text{dom } R \subseteq z.$

2: Aus A1 gleich “ $u \in \text{dom } R$ ” und
aus 1.2 “ $\text{dom } R \subseteq z$ ”

folgt via **0-4**:**A2** | “ $u \in z$ ”

...

Beweis **64-20** ...

Thema1.3

$$\alpha \in z \cap E.$$

2: Aus **Thema1.3** " $\alpha \in z \cap E$ "

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in E).$$

3: Aus \rightarrow " u untere M -Schranke von E " und

aus 2 " $\dots \alpha \in E$ "

folgt via **35-1(Def)**:

$$u _M _ \alpha.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus 3 " $u _M _ \alpha$ ",

aus **A2** gleich " $u \in z$ " und

aus 2 " $\alpha \in z \dots$ "

folgt via **64-4**:

$$u _R _ \alpha.$$

Ergo **Thema1.3**:

A3 " $\forall \alpha : (\alpha \in z \cap E) \Rightarrow (u _R _ \alpha)$ "
--

1.4: Aus **A1** gleich " $u \in \text{dom } R$ " und

aus **A3** gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in z \cap E) \Rightarrow (u _R _ \alpha)$ "

folgt via **35-1(Def)**:

u untere R -Schranke von $z \cap E$.

□

64-21. Wenn o obere M -Schranke von E ist, dann ist, wenn R die M -induzierte Relation in z ist und falls zusätzlich $o \in \text{ran } R$ - oder $o \in z$ und $0 \neq z \cap E$ - gilt, o eine obere R -Schranke von $z \cap E$:

64-21(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow o obere M -Schranke von E .

\rightarrow
 $o \in \text{ran } R.$

 $(o \in z) \wedge (0 \neq z \cap E).$
 oder

Dann folgt “ o obere R -Schranke von $z \cap E$ ”.

Beweis 64-21

1.1: Nach “ \rightarrow oder” gilt: $(o \in \text{ran } R) \vee ((o \in z) \wedge (0 \neq z \cap E)).$

Fallunterscheidung**1.1.1.Fall**

$$o \in \text{ran } R.$$

1.1.2.Fall

$$(o \in z) \wedge (0 \neq z \cap E).$$

2: Aus 1.1.2.Fall “ $\dots 0 \neq z \cap E$ ”
folgt via **0-20**:

$$\exists \Omega : \Omega \in z \cap E.$$

3: Aus 1 “ $\dots \Omega \in z \cap E$ ”
folgt via **2-2**:

$$(\Omega \in z) \wedge (\Omega \in E).$$

4: Aus \rightarrow “ o obere M -Schranke von E ” und
aus 3 “ $\dots \Omega \in E$ ”
folgt via **35-1(Def)**:

$$\Omega _M _o.$$

5: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus 4 “ $\Omega _M _o$ ”,
aus 3 “ $\Omega \in z \dots$ ” und
aus 1.1.2.Fall “ $o \in z \dots$ ”
folgt via **64-4**:

$$\Omega _R _o.$$

6: Aus 5 “ $\Omega _R _o$ ”
folgt via **30-2**:

$$o \in \text{ran } R.$$

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

$$\boxed{\text{A1} \mid “o \in \text{ran } R”}$$

1.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
folgt via **64-9**:

$$\text{ran } R \subseteq z.$$

2: Aus A1 gleich “ $o \in \text{ran } R$ ” und
aus 1.2 “ $\text{ran } R \subseteq z$ ”

folgt via **0-4**:

$$\boxed{\text{A2} \mid “o \in z”}$$

...

Beweis **64-21** ...

Thema1.3

$$\alpha \in z \cap E.$$

2: Aus **Thema1.3** " $\alpha \in z \cap E$ "

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in E).$$

3: Aus \rightarrow " o obere M -Schranke von E " und

aus 2 " $\dots \alpha \in E$ "

folgt via **35-1(Def)**:

$$\alpha _M _o.$$

4: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus 3 " $\alpha _M _o$ ",

aus 2 " $\alpha \in z \dots$ " und

aus **A2** gleich " $o \in z$ "

folgt via **64-4**:

$$\alpha _R _o.$$

Ergo **Thema1.3**:

A3 " $\forall \alpha : (\alpha \in z \cap E) \Rightarrow (\alpha _R _o)$ "

1.4: Aus **A1** gleich " $o \in \text{ran } R$ " und

aus **A3** gleich " $\forall \alpha : (\alpha \in z \cap E) \Rightarrow (\alpha _R _o)$ "

folgt via **35-1(Def)**:

o obere R -Schranke von $z \cap E$.

□

64-22. Als Spezialfall von **64-20** wird eine hinreichende Bedingung dafür angegeben, dass, unter der Voraussetzung, dass R die M -induzierte Relation in z ist, eine untere M -Schranke von E auch eine untere R -Schranke von E ist:

64-22(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) u$ untere M -Schranke von E .

$\rightarrow) u \in z$.

$\rightarrow) 0 \neq E \subseteq z$.

Dann folgt " u untere R -Schranke von E ".

Beweis 64-22

1: Aus $\rightarrow) "... E \subseteq z"$

folgt via **2-10**:

$$z \cap E = E.$$

2: Aus $\rightarrow) "0 \neq E ..."$ und

aus 1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

$$0 \neq z \cap E.$$

3: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$,

aus $\rightarrow) "u$ untere M -Schranke von $E"$,

aus $\rightarrow) "u \in z"$ und

aus 2 " $0 \neq z \cap E$ "

folgt via **64-20**:

u untere R -Schranke von $z \cap E$.

4: Aus 3 " u untere R -Schranke von $z \cap E$ " und

aus 1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

u untere R -Schranke von E .

□

64-23. Als Spezialfall von **64-21** wird eine hinreichende Bedingung dafür angegeben, dass, unter der Voraussetzung, dass R die M -induzierte Relation in z ist, eine obere M -Schranke von E auch eine obere R -Schranke von E ist:

64-23(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) o$ obere M -Schranke von E .

$\rightarrow) o \in z$.

$\rightarrow) 0 \neq E \subseteq z$.

Dann folgt " o obere R -Schranke von E ".

Beweis 64-23

1: Aus $\rightarrow) "... E \subseteq z"$

folgt via **2-10**:

$$z \cap E = E.$$

2: Aus $\rightarrow) "0 \neq E ..."$ und

aus 1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

$$0 \neq z \cap E.$$

3: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$,

aus $\rightarrow) "o$ obere M -Schranke von $E"$,

aus $\rightarrow) "o \in z"$ und

aus 2 " $0 \neq z \cap E$ "

folgt via **64-21**:

o obere R -Schranke von $z \cap E$.

4: Aus 3 " o obere R -Schranke von $z \cap E$ " und

aus 1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

o obere R -Schranke von E .

□

64-24. Falls u eine untere R -Schranke von E ist - hier ist R die M -induzierte Relation in z -, dann ist u auch eine untere M -Schranke von E und u und E haben einige bemerkenswerte Eigenschaften, die aus $\text{dom } R, \text{ran } R \subseteq z$ und $\text{dom } R, \text{ran } R \subseteq \text{dom } M$ via #35 deduziert werden:

64-24(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow u untere R -Schranke von E .

Dann folgt:

a) $u \in z$.

b) $u \in \text{dom } M$.

c) $E \subseteq z$.

d) $E \subseteq \text{ran } M$.

e) u untere M -Schranke von E .

Beweis 64-24 abcd)

- 1.1: Aus \rightarrow “ u untere R -Schranke von E ”
 folgt via **35-1(Def)**: $u \in \text{dom } R$.
- 1.2: Aus \rightarrow “ u untere R -Schranke von E ”
 folgt via **35-4**: $E \subseteq \text{ran } R$.
- 2.1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-9**: $(\text{dom } R \subseteq z) \wedge (\text{ran } R \subseteq z)$.
- 2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-9**: $(\text{dom } R \subseteq \text{dom } M) \wedge (\text{ran } R \subseteq \text{ran } M)$.
- 3.a): Aus 1.1 “ $u \in \text{dom } R$ ” und
 aus 2.1 “ $\text{dom } R \subseteq z \dots$ ”
 folgt via **0-4**: $u \in z$.
- 3.b): Aus 1.1 “ $u \in \text{dom } R$ ” und
 aus 2.2 “ $\text{dom } R \subseteq \text{dom } M \dots$ ”
 folgt via **0-4**: $u \in \text{dom } M$.
- 3.c): Aus 1.2 “ $E \subseteq \text{ran } R$ ” und
 aus 2.1 “ $\dots \text{ran } R \subseteq z$ ”
 folgt via **0-6**: $E \subseteq z$.
- 3.d): Aus 1.2 “ $E \subseteq \text{ran } R$ ” und
 aus 2.2 “ $\dots \text{ran } R \subseteq \text{ran } M$ ”
 folgt via **0-6**: $E \subseteq \text{ran } M$.

e)

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-3**: $R \subseteq M$.
- 2: Aus 1 “ $R \subseteq M$ ” und
 aus \rightarrow “ u untere R -Schranke von E ”
 folgt via **63-1**: u untere M -Schranke von E .

□

64-25. Falls o eine obere R -Schranke von E ist - hier ist R die M -induzierte Relation in z -, dann ist o auch eine obere M -Schranke von E und o und E haben einige bemerkenswerte Eigenschaften, die aus $\text{dom } R, \text{ran } R \subseteq z$ und $\text{dom } R, \text{ran } R \subseteq \text{dom } M$ via #35 deduziert werden:

64-25(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow o obere R -Schranke von E .

Dann folgt:

a) $o \in z$.

b) $o \in \text{ran } M$.

c) $E \subseteq z$.

d) $E \subseteq \text{dom } M$.

e) o obere M -Schranke von E .

Beweis 64-25 abcd)

- 1.1: Aus \rightarrow “ o obere R -Schranke von E ”
 folgt via **35-1(Def)**: $o \in \text{ran } R$.
- 1.2: Aus \rightarrow “ o obere R -Schranke von E ”
 folgt via **35-5**: $E \subseteq \text{dom } R$.
- 2.1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-9**: $(\text{dom } R \subseteq z) \wedge (\text{ran } R \subseteq z)$.
- 2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-9**: $(\text{dom } R \subseteq \text{dom } M) \wedge (\text{ran } R \subseteq \text{ran } M)$.
- 3.a): Aus 1.1 “ $o \in \text{ran } R$ ” und
 aus 2.1 “ $\dots \text{ran } R \subseteq z$ ”
 folgt via **0-4**: $o \in z$.
- 3.b): Aus 1.1 “ $o \in \text{ran } R$ ” und
 aus 2.2 “ $\dots \text{ran } R \subseteq \text{ran } M$ ”
 folgt via **0-4**: $o \in \text{ran } M$.
- 3.c): Aus 1.2 “ $E \subseteq \text{dom } R$ ” und
 aus 2.1 “ $\text{dom } R \subseteq z \dots$ ”
 folgt via **0-6**: $E \subseteq z$.
- 3.d): Aus 1.2 “ $E \subseteq \text{dom } R$ ” und
 aus 2.2 “ $\text{dom } R \subseteq \text{dom } M \dots$ ”
 folgt via **0-6**: $E \subseteq \text{dom } M$.

e)

- 1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”
 folgt via **64-3**: $R \subseteq M$.
- 2: Aus 1 “ $R \subseteq M$ ” und
 aus \rightarrow “ o obere R -Schranke von E ”
 folgt via **63-1**: o obere M -Schranke von E .

□

64-26. Für jedes M -Infimum \inf von E und jede untere R -Schranke u von E gilt, falls R die M -induzierte Relation in z ist, $u_M \inf$:

64-26(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow \inf ist M -Infimum von E .

\rightarrow u untere R -Schranke von E .

Dann folgt " $u_M \inf$ ".

Beweis 64-26

- 1: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus \rightarrow " u untere R -Schranke von E "
 folgt via **64-24**: u untere M -Schranke von E .
- 2: Aus \rightarrow " \inf ist M -Infimum von E " und
 aus 1 " u untere M -Schranke von E "
 folgt via **36-1(Def)**: $u_M \inf$.

□

64-27. Für jedes M -Supremum sup von E und jede obere R -Schranke o von E gilt, falls R die M -induzierte Relation in z ist, $sup_M o$:

64-27(Satz)

Es gelte:

→) R ist M -induzierte Relation in z .

→) sup ist M -Supremum von E .

→) o obere R -Schranke von E .

Dann folgt " $sup_M o$ ".

Beweis 64-27

1: Aus →) " R ist M -induzierte Relation in z " und

aus →) " o obere R -Schranke von E "

folgt via **64-25**:

o obere M -Schranke von E .

2: Aus →) " sup ist M -Supremum von E " und

aus 1 " o obere M -Schranke von E "

folgt via **36-1(Def)**:

$sup_M o$.

□

64-28. Im Hinblick auf **64-26** erhebt sich die Frage, wann unter der Voraussetzung, dass R die M -induzierte Relation in z ist, ein M -Infimum \inf von E auch ein R -Infimum von E ist. Die zwei alternativen Bedingungen konzentrieren sich um die Forderung, dass \inf eine untere R -Schranke von E ist:

64-28(Satz)

Es gelte:

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow \inf ist M -Infimum von E .

\rightarrow \inf untere R -Schranke von E .
 oder
 $(\inf \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)$.

Dann folgt " \inf ist R -Infimum von E ".

Beweis 64-28

1.1: Nach " \rightarrow oder" gilt:

$(\inf \text{ untere } R\text{-Schranke von } E) \vee ((\inf \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)).$

Fallunterscheidung

1.1.1.Fall

\inf untere R -Schranke von E .

1.1.2.Fall

$(\inf \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)$.

2: Aus \rightarrow " \inf ist M -Infimum von E "

folgt via **36-1(Def)**:

\inf untere M -Schranke von E .

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus 2 " \inf untere M -Schranke von E ",

aus 1.1.2.Fall " $\inf \in z \dots$ " und

aus 1.1.2.Fall " $\dots 0 \neq E \subseteq z$ "

folgt via **64-22**:

\inf untere R -Schranke von E .

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A1 | " \inf untere R -Schranke von E "

...

Beweis **64-28** ...

- 1.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus A1 gleich “ \inf untere R -Schranke von E ”

folgt via **64-24**:

A2	“ $\inf \in z$ ”
----	------------------

Thema1.3	
----------	--

α untere R -Schranke von E .

- 2.1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus Thema1.3 “ α untere R -Schranke von E ”
folgt via **64-24**:

$\alpha \in z$.

- 2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus \rightarrow “ \inf ist M -Infimum von E ” und
aus Thema1.3 “ α untere R -Schranke von E ”
folgt via **64-26**:

$\alpha _M \inf$.

- 3: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus 2.2 “ $\alpha _M \inf$ ”,
aus 2.1 “ $\alpha \in z$ ” und
aus A2 gleich “ $\inf \in z$ ”
folgt via **64-4**:

$\alpha _R \inf$.

Ergo Thema1.3:

A3	“ $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } R\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha _R \inf)$ ”
----	--

- 1.4: Aus A1 gleich “ \inf untere R -Schranke von E ” und
aus A3 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } R\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha _R \inf)$ ”
folgt via **36-1(Def)**: \inf ist R -Infimum von E .

□

64-29. Im Hinblick auf **64-27** erhebt sich die Frage, wann unter der Voraussetzung, dass R die M -induzierte Relation in z ist, ein M -Supremum sup von E auch ein R -Supremum von E ist. Die zwei alternativen Bedingungen konzentrieren sich um die Forderung, dass sup eine obere R -Schranke von E ist:

64-29(Satz)

Es gelte:

→) R ist M -induzierte Relation in z .

→) sup ist M -Supremum von E .

sup obere R -Schranke von E .

→) _____ oder
 $(sup \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)$.

Dann folgt “ sup ist R -Supremum von E ”.

Beweis 64-29

1.1: Nach “→) oder” gilt:

$$(sup \text{ obere } R\text{-Schranke von } E) \vee ((sup \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)).$$

Fallunterscheidung

1.1.1.Fall

sup obere R -Schranke von E .

1.1.2.Fall

$(sup \in z) \wedge (0 \neq E \subseteq z)$.

2: Aus →) “ sup ist M -Supremum von E ”

folgt via **36-1(Def)**:

sup obere M -Schranke von E .

3: Aus →) “ R ist M -induzierte Relation in z ”,

aus 2 “ sup obere M -Schranke von E ”,

aus 1.1.2.Fall “ $sup \in z \dots$ ” und

aus 1.1.2.Fall “ $\dots 0 \neq E \subseteq z$ ”

folgt via **64-23**:

sup obere R -Schranke von E .

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A1 | “ sup obere R -Schranke von E ”

...

Beweis 64-29 ...

1.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus A1 gleich “ sup obere R -Schranke von E ”

folgt via **64-25**:

A2	“ $sup \in z$ ”
----	-----------------

Thema1.3

α obere R -Schranke von E .

2.1: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus Thema1.3 “ α obere R -Schranke von E ”
folgt via **64-25**:

$\alpha \in z$.

2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus \rightarrow “ sup ist M -Supremum von E ” und
aus Thema1.3 “ α obere R -Schranke von E ”
folgt via **64-27**:

$sup_M \alpha$.

3: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
aus 2.2 “ $\alpha_M sup$ ”,
aus 2.1 “ $\alpha \in z$ ” und
aus A2 gleich “ $sup \in z$ ”
folgt via **64-4**:

$sup_R \alpha$.

Ergo Thema1.3:

A3	“ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } R\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (sup_R \alpha)$ ”
----	--

1.4: Aus A1 gleich “ sup obere R -Schranke von E ” und

aus A3 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } R\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (sup_R \alpha)$ ”

folgt via **36-1(Def)**:

sup ist R -Supremum von E .

□

64-30. Wenn R die M -induzierte Relation in z ist und wenn \inf ein R -Infimum von E ist, dann muss - nicht ganz unerwarteter Weise - Einiges zusätzlich gefordert werden, damit \inf auch ein M -Infimum von E ist:

64-30(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) \inf$ ist R -Infimum von E .

$\rightarrow) \forall \alpha : (\alpha \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha \in z)$.

$\rightarrow) 0 \neq E \subseteq z$.

Dann folgt " \inf ist M -Infimum von E ".

Beweis 64-30

- 1.1: Aus \rightarrow " \inf ist R -Infimum von E "
 folgt via **36-1(Def)**: \inf untere R -Schranke von E .
- 2: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus 1 " \inf untere R -Schranke von E "
 folgt via **64-24**: **A1** | " \inf untere M -Schranke von E "

Thema1.2 β untere M -Schranke von E

2: Aus **Thema1.2** " β untere M -Schranke von E " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha \in z)$ "
 folgt: $\beta \in z$.

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",
 aus **Thema1.2** " β untere M -Schranke von E ",
 aus 3 " $\beta \in z$ " und
 aus \rightarrow " $0 \neq E \subseteq z$ "
 folgt via **64-22**: β untere R -Schranke von E .

4: Aus \rightarrow " \inf ist R -Infimum von E " und
 aus 3 " β untere R -Schranke von E "
 folgt via **36-1(Def)**: $\beta_{R\inf}$.

5: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
 aus 4 " $\beta_{R\inf}$ "
 folgt via **64-4**: $\beta_{M\inf}$.

Ergo **Thema1.2**: **A2** | " $\forall \beta : (\beta \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\beta_{M\inf})$ "

- 1.3: Aus **A1** gleich " \inf untere M -Schranke von E " und
 aus **A2** gleich " $\forall \beta : (\beta \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\beta_{M\inf})$ "
 folgt via **36-1(Def)**: \inf ist M -Infimum von E .

□

64-31. Wenn R die M -induzierte Relation in z ist und wenn \sup ein R -Supremum von E ist, dann muss - nicht ganz unerwarteter Weise - Einiges zusätzlich gefordert werden, damit \sup auch ein M -Supremum von E ist:

64-31(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z.$
- $\rightarrow) \sup \text{ ist } R\text{-Supremum von } E.$
- $\rightarrow) \forall \alpha : (\alpha \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha \in z).$
- $\rightarrow) 0 \neq E \subseteq z.$

Dann folgt “ \sup ist M -Supremum von E ”.

Beweis 64-31

- 1.1: Aus \rightarrow “ sup ist R -Supremum von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: sup obere R -Schranke von E .
- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus 1 “ sup obere R -Schranke von E ”
 folgt via **64-25**: A1 | “ sup obere M -Schranke von E ”

Thema1.2 β obere M -Schranke von E

2: Aus Thema1.2 “ β obere M -Schranke von E ” und
 aus \rightarrow “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha \in z)$ ”
 folgt: $\beta \in z$.

3: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
 aus Thema1.2 “ β obere M -Schranke von E ”,
 aus 3 “ $\beta \in z$ ” und
 aus \rightarrow “ $0 \neq E \subseteq z$ ”
 folgt via **64-23**: β obere R -Schranke von E .

4: Aus \rightarrow “ sup ist R -Supremum von E ” und
 aus 3 “ β obere R -Schranke von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: $sup_R\beta$.

5: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus 4 “ $sup_R\beta$ ”
 folgt via **64-4**: $sup_M\beta$.

Ergo Thema1.2: A2 | “ $\forall \beta : (\beta \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (sup_M\beta)$ ”

- 1.3: Aus A1 gleich “ sup obere M -Schranke von E ” und
 aus A2 gleich “ $\forall \beta : (\beta \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (sup_M\beta)$ ”
 folgt via **36-1(Def)**: sup ist M -Supremum von E .

□

64-32. Falls \min ein M -Minimum von E ist, das in $\text{dom } R$ liegt, dann ist, falls R die M -induzierte Relation in z ist, \min ein R -Minimum von $z \cap E$:

64-32(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) \min$ ist M -Minimum von E .

$\rightarrow) \min \in \text{dom } R$.

Dann folgt " \min ist R -Minimum von $z \cap E$ ".

Beweis 64-32

- 1: Aus $\rightarrow) \text{"}\min \text{ ist } M\text{-Minimum von } E\text{"}$
 folgt via **38-1(Def)**: $(\min \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \wedge (\min \in E)$.
- 2: Aus $\rightarrow) \text{"}R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z\text{"}$,
 aus 1 " \min untere M -Schranke von $E \dots$ " und
 aus $\rightarrow) \text{"}\min \in \text{dom } R\text{"}$
 folgt via **64-20**: \min untere R -Schranke von $z \cap E$.
- 3: Aus $\rightarrow) \text{"}R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z\text{"}$ und
 aus 2 " \min untere R -Schranke von $z \cap E$ "
 folgt via **64-24**: $\min \in z$.
- 4: Aus 3 " $\min \in z$ " und
 aus 1 " $\dots \min \in E$ "
 folgt via **2-2**: $\min \in z \cap E$.
- 5: Aus 2 " \min untere R -Schranke von $z \cap E$ " und
 aus 4 " $\min \in z \cap E$ "
 folgt via **38-1(Def)**: \min ist R -Minimum von $z \cap E$.

□

64-33. Falls max ein M -Maximum von E ist, das in $\text{ran } R$ liegt, dann ist, falls R die M -induzierte Relation in z ist, max ein R -Maximum von $z \cap E$:

64-33(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) max$ ist M -Maximum von E .

$\rightarrow) max \in \text{ran } R$.

Dann folgt " max ist R -Maximum von $z \cap E$ ".

Beweis 64-33

- 1: Aus $\rightarrow) "max$ ist M -Maximum von $E"$
folgt via **38-1(Def)**: $(max \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \wedge (max \in E)$.
- 2: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$,
aus 1 " max obere M -Schranke von $E \dots$ " und
aus $\rightarrow) "max \in \text{ran } R"$
folgt via **64-21**: max obere R -Schranke von $z \cap E$.
- 3: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$ und
aus 2 " max obere R -Schranke von $z \cap E$ "
folgt via **64-25**: $max \in z$.
- 4: Aus 3 " $max \in z$ " und
aus 1 " $\dots max \in E$ "
folgt via **2-2**: $max \in z \cap E$.
- 5: Aus 2 " max obere R -Schranke von $z \cap E$ " und
aus 4 " $max \in z \cap E$ "
folgt via **38-1(Def)**: max ist R -Maximum von $z \cap E$.

□

64-34. Falls E eine Teilklasse von z ist und falls \min ein M -Minimum von E ist, dann ist \min auch ein R -Minimum von E , sofern R die M -induzierte Relation in z ist:

64-34(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) \min$ ist M -Minimum von E .

$\rightarrow) E \subseteq z$.

Dann folgt " \min ist R -Minimum von E ".

Beweis 64-34

1: Aus $\rightarrow) "$ \min ist M -Minimum von E "

folgt via **38-1(Def)**: $(\min \text{ untere } M\text{-Schranke von } E) \wedge (\min \in E)$.

2.1: Aus 1 " $\dots \min \in E$ "

folgt via **0-20**: $0 \neq E$.

2.2: Aus 1 " $\dots \min \in E$ " und

aus $\rightarrow) "E \subseteq z"$

folgt via **0-4**: $\min \in z$.

3: Aus 2 " $0 \neq E$ " und

aus $\rightarrow) "E \subseteq z"$

folgt: $0 \neq E \subseteq z$.

4: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$,

aus 1 " \min untere M -Schranke von $E \dots$ ",

aus 2.2 " $\min \in z$ " und

aus 3 " $0 \neq E \subseteq z$ "

folgt via **64-22**: \min untere R -Schranke von E .

5: Aus 4 " \min untere R -Schranke von E " und

aus 1 " $\dots \min \in E$ "

folgt via **38-1(Def)**: \min ist R -Minimum von E .

□

64-35. Falls E eine Teilklasse von z ist und falls max ein M -Maximum von E ist, dann ist max auch ein R -Maximum von E , sofern R die M -induzierte Relation in z ist:

64-35(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) max$ ist M -Maximum von E .

$\rightarrow) E \subseteq z$.

Dann folgt " max ist R -Maximum von E ".

Beweis 64-35

1: Aus $\rightarrow) "max$ ist M -Maximum von $E"$

folgt via **38-1(Def)**: $(max \text{ obere } M\text{-Schranke von } E) \wedge (max \in E)$.

2.1: Aus 1 " $\dots max \in E$ "

folgt via **0-20**: $0 \neq E$.

2.2: Aus 1 " $\dots max \in E$ " und

aus $\rightarrow) "E \subseteq z"$

folgt via **0-4**: $max \in z$.

3: Aus 2 " $0 \neq E$ " und

aus $\rightarrow) "E \subseteq z"$

folgt: $0 \neq E \subseteq z$.

4: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$,

aus 1 " max obere M -Schranke von $E \dots$ ",

aus 2.2 " $max \in z$ " und

aus 3 " $0 \neq E \subseteq z$ "

folgt via **64-23**: max obere R -Schranke von E .

5: Aus 4 " max obere R -Schranke von E " und

aus 1 " $\dots max \in E$ "

folgt via **38-1(Def)**: max ist R -Maximum von E .

□

64-36. Falls \min ein R -Minimum von E ist und falls R die M -induzierte Relation in z ist, dann ist \min ein M -Minimum von E . Ähnliches gilt für R -Maxima:

64-36(Satz)

- a) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ”
und “ \min ist R -Minimum von E ”
folgt “ \min ist M -Minimum von E ”.
- b) Aus “ R ist M -induzierte Relation in z ”
und “ \max ist R -Maximum von E ”
folgt “ \max ist M -Maximum von E ”.

Beweis 64-36 a)

VS gleich $(R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (\min \text{ ist } R\text{-Minimum von } E)$.

- 1: Aus \rightarrow “ \min ist R -Minimum von E ”
folgt via **38-1(Def)**: $(\min \text{ untere } R\text{-Schranke von } E) \wedge (\min \in E)$.
- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus 1 “ \min untere R -Schranke von $E \dots$ ”
folgt via **64-24**: \min untere M -Schranke von E .
- 3: Aus 2 “ \min untere M -Schranke von E ” und
aus 1 “ $\dots \min \in E$ ”
folgt via **38-1(Def)**: \min ist M -Minimum von E .

b)

VS gleich $(R \text{ ist } M\text{-induzierte Relation in } z) \wedge (\max \text{ ist } R\text{-Maximum von } E)$.

- 1: Aus \rightarrow “ \max ist R -Maximum von E ”
folgt via **38-1(Def)**: $(\max \text{ obere } R\text{-Schranke von } E) \wedge (\max \in E)$.
- 2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
aus 1 “ \max obere R -Schranke von $E \dots$ ”
folgt via **64-25**: \max obere M -Schranke von E .
- 3: Aus 2 “ \max obere M -Schranke von E ” und
aus 1 “ $\dots \max \in E$ ”
folgt via **38-1(Def)**: \max ist M -Maximum von E .

□

64-37. Falls μ_{in} ein M -minimales Element von E ist, das in z ist, dann ist, wenn R die M -induzierte Relation in z ist, μ_{in} ein R -minimales Element von $z \cap E$:

64-37(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .
- \rightarrow μ_{in} ist M -minimales Element von E .
- \rightarrow $\mu_{in} \in z$.

Dann folgt “ μ_{in} ist R -minimales Element von $z \cap E$ ”.

Beweis 64-37

1.1: Aus \rightarrow “ μin ist M -minimales Element von E ”
 folgt via **39-1(Def)**:

$$\mu\text{in} \in E.$$

2: Aus \rightarrow “ $\mu\text{in} \in z$ ” und
 aus 1.1 “ $\mu\text{in} \in E$ ”

folgt via **2-2**:

A1	“ $\mu\text{in} \in z \cap E$ ”
----	---------------------------------

Thema1.2

$$(\alpha \in z \cap E) \wedge (\alpha _R \mu\text{in}).$$

2.1: Aus Thema1.2 “ $\alpha \in z \cap E \dots$ ”

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in E).$$

2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus Thema1.2 “ $\dots \alpha _R \mu\text{in}$ ”

folgt via **64-4**:

$$\alpha _M \mu\text{in}.$$

3: Aus \rightarrow “ μin ist M -minimales Element von E ”,
 aus 2.1 “ $\dots \alpha \in E$ ” und
 aus 2.2 “ $\alpha _M \mu\text{in}$ ”

folgt via **39-1(Def)**:

$$\mu\text{in} _M \alpha.$$

4: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
 aus 3 “ $\mu\text{in} _M \alpha$ ”,
 aus \rightarrow “ $\mu\text{in} \in z$ ” und
 aus 2.1 “ $\alpha \in z \dots$ ”

folgt via **64-4**:

$$\mu\text{in} _R \alpha.$$

Ergo Thema1.2:

A2	“ $\forall \alpha : ((\alpha \in z \cap E) \wedge (\alpha _R \mu\text{in})) \Rightarrow (\mu\text{in} _R \alpha)$ ”
----	---

1.3: Aus A1 gleich “ $\mu\text{in} \in z \cap E$ ” und

aus A2 gleich “ $\forall \alpha : ((\alpha \in z \cap E) \wedge (\alpha _R \mu\text{in})) \Rightarrow (\mu\text{in} _R \alpha)$ ”

folgt via **39-1(Def)**:

μin ist R -minimales Element von $z \cap E$.

□

64-38. Falls μax ein M -maximales Element von E ist, das in z ist, dann ist, wenn R die M -induzierte Relation in z ist, μax ein R -maximales Element von $z \cap E$:

64-38(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .
- \rightarrow μax ist M -maximales Element von E .
- \rightarrow $\mu ax \in z$.

Dann folgt “ μax ist R -maximales Element von $z \cap E$ ”.

Beweis 64-38

1.1: Aus \rightarrow “ μax ist M -maximales Element von E ”
 folgt via **39-1(Def)**:

$$\mu ax \in E.$$

2: Aus \rightarrow “ $\mu ax \in z$ ” und
 aus 1.1 “ $\mu ax \in E$ ”

folgt via **2-2**:

A1 “ $\mu ax \in z \cap E$ ”

Thema1.2

$$(\alpha \in z \cap E) \wedge (\mu ax _R _ \alpha).$$

2.1: Aus **Thema1.2** “ $\alpha \in z \cap E \dots$ ”

folgt via **2-2**:

$$(\alpha \in z) \wedge (\alpha \in E).$$

2.2: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ” und
 aus **Thema1.2** “ $\dots \mu ax _R _ \alpha$ ”

folgt via **64-4**:

$$\mu ax _M _ \alpha.$$

3: Aus \rightarrow “ μax ist M -maximales Element von E ”,
 aus 2.1 “ $\dots \alpha \in E$ ” und
 aus 2.2 “ $\mu ax _M _ \alpha$ ”

folgt via **39-1(Def)**:

$$\alpha _M _ \mu ax.$$

4: Aus \rightarrow “ R ist M -induzierte Relation in z ”,
 aus 3 “ $\alpha _M _ \mu ax$ ”,
 aus 2.1 “ $\alpha \in z \dots$ ” und
 aus \rightarrow “ $\mu ax \in z$ ”

folgt via **64-4**:

$$\alpha _R _ \mu ax.$$

Ergo **Thema1.2**:

A2 “ $\forall \alpha : ((\alpha \in z \cap E) \wedge (\mu ax _R _ \alpha)) \Rightarrow (\alpha _R _ \mu ax)$ ”

1.3: Aus **A1** gleich “ $\mu ax \in z \cap E$ ” und

aus **A2** gleich “ $\forall \alpha : ((\alpha \in z \cap E) \wedge (\mu ax _R _ \alpha)) \Rightarrow (\alpha _R _ \mu ax)$ ”

folgt via **39-1(Def)**:

μax ist R -maximales Element von $z \cap E$.

□

64-39. Falls R die M -induzierte Relation in z ist und falls $E \subseteq z$ gilt, dann ist μ_{in} genau dann ein M -minimales Element von E , wenn μ_{in} ein R -minimales Element von E ist:

64-39(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow $E \subseteq z$.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) μ_{in} ist M -minimales Element von E .

ii) μ_{in} ist R -minimales Element von E .

Beweis **64-39** i) \Rightarrow ii) VS gleich μ_{in} ist M -minimales Element von E .

1.1: Aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **2-10**:

$$z \cap E = E.$$

1.2: Aus VS gleich " μ_{in} ist M -minimales Element von E "

folgt via **39-1(Def)**:

$$\mu_{in} \in E.$$

2: Aus 1.2 " $\mu_{in} \in E$ " und

aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **0-4**:

$$\mu_{in} \in z.$$

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus \rightarrow " μ_{in} ist M -minimales Element von E " und

aus 2 " $\mu_{in} \in z$ "

folgt via **64-37**:

$$\mu_{in} \text{ ist } R\text{-minimales Element von } z \cap E.$$

4: Aus 3 " μ_{in} ist R -minimales Element von $z \cap E$ " und

aus 1.1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

$$\mu_{in} \text{ ist } R\text{-minimales Element von } E.$$

Beweis 64-39 $ii) \Rightarrow i)$ VS gleich μin ist R -minimales Element von E .

1.1: Aus \rightarrow " μin ist R -minimales Element von E "

folgt via **39-1(Def)**:

$A1 \mid \mu in \in E$

Thema1.2

$(\alpha \in E) \wedge (\alpha M \mu in).$

2.1: Aus Thema1.2 " $\alpha \in E$ " und
aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
folgt via **0-4**:

$\alpha \in z.$

2.2: Aus A1 gleich " $\mu in \in E$ " und
aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
folgt via **0-4**:

$\mu in \in z.$

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",
aus Thema1.2 " $\dots \alpha M \mu in$ ",
aus 2.1 " $\alpha \in z$ " und
aus 2.2 " $\mu in \in z$ "
folgt via **64-4**:

$\alpha R \mu in.$

4: Aus \rightarrow " μin ist R -minimales Element von E ",
aus Thema1.2 " $\alpha \in E \dots$ " und
aus 3 " $\alpha R \mu in$ "
folgt via **39-1(Def)**:

$\mu in R \alpha.$

5: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und
aus 4 " $\mu in R \alpha$ "
folgt via **64-4**:

$\mu in M \alpha.$

Ergo Thema1.2:

$A2 \mid \forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha M \mu in)) \Rightarrow (\mu in M \alpha)$

1.3: Aus A1 gleich " $\mu in \in E$ " und

aus A2 gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha M \mu in)) \Rightarrow (\mu in M \alpha)$ "

folgt via **39-1(Def)**:

μin ist M -minimales Element von E .

□

64-40. Falls R die M -induzierte Relation in z ist und falls $E \subseteq z$ gilt, dann ist μax genau dann ein M -maximales Element von E , wenn μax ein R -maximales Element von E ist:

64-40(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow R ist M -induzierte Relation in z .

\rightarrow $E \subseteq z$.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) μax ist M -maximales Element von E .

ii) μax ist R -maximales Element von E .

Beweis **64-40** i) \Rightarrow ii) VS gleich μax ist M -maximales Element von E .

1.1: Aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **2-10**:

$$z \cap E = E.$$

1.2: Aus VS gleich " μax ist M -maximales Element von E "

folgt via **39-1(Def)**:

$$\mu ax \in E.$$

2: Aus 1.2 " $\mu ax \in E$ " und

aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **0-4**:

$$\mu ax \in z.$$

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus \rightarrow " μax ist M -maximales Element von E " und

aus 2 " $\mu ax \in z$ "

folgt via **64-38**:

$$\mu ax \text{ ist } R\text{-maximales Element von } z \cap E.$$

4: Aus 3 " μax ist R -maximales Element von $z \cap E$ " und

aus 1.1 " $z \cap E = E$ "

folgt:

$$\mu ax \text{ ist } R\text{-maximales Element von } E.$$

Beweis 64-40 $ii) \Rightarrow i)$ VS gleich " μax ist R -maximales Element von E "

1.1: Aus \rightarrow " μax ist R -maximales Element von E "

folgt via **39-1(Def)**:

A1 | " $\mu ax \in E$ "

Thema1.2

$(\alpha \in E) \wedge (\mu ax _M _ \alpha).$

2.1: Aus **Thema1.2** " $\alpha \in E$ " und

aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **0-4**:

$\alpha \in z.$

2.2: Aus **A1** gleich " $\mu ax \in E$ " und

aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via **0-4**:

$\mu ax \in z.$

3: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z ",

aus **Thema1.2** "... $\mu ax _M _ \alpha$ ",

aus 2.2 " $\mu ax \in z$ " und

aus 2.1 " $\alpha \in z$ "

folgt via **64-4**:

$\mu ax _R _ \alpha.$

4: Aus \rightarrow " μax ist R -maximales Element von E ",

aus **Thema1.2** " $\alpha \in E \dots$ " und

aus 3 " $\mu ax _R _ \alpha$ "

folgt via **39-1(Def)**:

$\alpha _R _ \mu ax.$

5: Aus \rightarrow " R ist M -induzierte Relation in z " und

aus 4 " $\alpha _R _ \mu ax$ "

folgt via **64-4**:

$\alpha _M _ \mu ax.$

Ergo **Thema1.2**:

A2 | " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\mu ax _M _ \alpha)) \Rightarrow (\alpha _M _ \mu ax)$ "

1.3: Aus **A1** gleich " $\mu ax \in E$ " und

aus **A2** gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\mu ax _M _ \alpha)) \Rightarrow (\alpha _M _ \mu ax)$ "

folgt via **39-1(Def)**:

μax ist M -maximales Element von E .

□

r Relation:

r Relation in x :

M antiSymmetrisch:

r -induzierte Relation in z .

r -induzierte Relation in z .

M -induzierte Relation in z .

Ersterstellung: 28/05/07

Letzte Änderung: 27/05/11

65-1. Unter der Voraussetzung, dass R die r -induzierte Relation in \mathcal{U} ist, ist r genau dann eine Relation, wenn $r = R$:

65-1(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow R ist r -induzierte Relation in \mathcal{U} .

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) r Relation.

ii) $R = r$.

Beweis **65-1** $\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}$ VS gleich

r Relation.

1.1: Aus VS gleich " r Relation"

folgt via **10-1(Def)**:

$r \subseteq \mathcal{U} \times \mathcal{U}$.

1.2: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in \mathcal{U} "

folgt via **64-1(Def)**:

$R = r \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U})$.

2: Aus 1.1 " $r \subseteq \mathcal{U} \times \mathcal{U}$ "

folgt via **2-10**:

$r \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U}) = r$.

3: Aus 1.2 " $R = r \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U})$ " und

aus 2 " $r \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U}) = r$ "

folgt:

$R = r$.

$\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{i)}$ VS gleich

$R = r$.

1: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in \mathcal{U} "

folgt via **64-3**:

R Relation in \mathcal{U} .

2: Aus 1 " R Relation in \mathcal{U} "

folgt via **10-14**:

R Relation.

3: Aus 2 " R Relation" und

aus VS gleich " $R = r$ "

folgt:

r Relation.

□

65-2. Falls r eine Relation ist und R die r -induzierte Relation in z ist und $\text{dom } r \subseteq z$ und $\text{ran } r \subseteq z$ gilt, so folgt $R = r$:

65-2(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) r Relation.

\rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .

\rightarrow) $\text{dom } r \subseteq z$.

\rightarrow) $\text{ran } r \subseteq z$.

Dann folgt " $R = r$ ".

Beweis 65-2

1: Aus \rightarrow " r Relation"

folgt via **10-4**:

$$r \subseteq (\text{dom } r) \times (\text{ran } r).$$

2: Aus \rightarrow " $\text{dom } r \subseteq z$ " und

aus \rightarrow " $\text{ran } r \subseteq z$ "

folgt via **6-7**:

$$(\text{dom } r) \times (\text{ran } r) \subseteq z \times z.$$

3: Aus 1 " $r \subseteq (\text{dom } r) \times (\text{ran } r)$ " und

aus 2 " $(\text{dom } r) \times (\text{ran } r) \subseteq z \times z$ "

folgt via **0-6**:

$$r \subseteq z \times z.$$

4: Aus 3 " $r \subseteq z \times z$ "

folgt via **2-10**:

$$r \cap (z \times z) = r.$$

5: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "

folgt via **64-1(Def)**:

$$R = r \cap (z \times z).$$

6: Aus 5 " $R = r \cap (z \times z)$ " und

aus 4 " $r \cap (z \times z) = r$ "

folgt:

$$R = r.$$

□

65-3. Durch Spezialisierung von **65-2** auf *Relationen in x* ergibt sich die folgende Aussage:

65-3(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) r$ Relation in x .

$\rightarrow) R$ ist r -induzierte Relation in z .

$\rightarrow) x \subseteq z$.

Dann folgt " $R = r$ ".

Beweis 65-3

1: Aus $\rightarrow) "r$ Relation in $x"$

folgt via **10-17**:

$$(r \text{ Relation}) \wedge (\text{dom } r \subseteq x) \wedge (\text{ran } r \subseteq x).$$

2.1: Aus 1 " $\dots \text{dom } r \subseteq x \dots$ " und

aus $\rightarrow) "x \subseteq z"$

folgt via **0-6**:

$$\text{dom } r \subseteq z.$$

2.2: Aus 1 " $\dots \text{ran } r \subseteq x$ " und

aus $\rightarrow) "x \subseteq z"$

folgt via **0-6**:

$$\text{ran } r \subseteq z.$$

3: Aus 1 " r Relation. . .",

aus $\rightarrow) "R$ ist r -induzierte Relation in $z"$,

aus 2.1 " $\text{dom } r \subseteq z$ " und

aus 2.2 " $\text{ran } r \subseteq z$ "

folgt via **65-2**:

$$R = r.$$

□

65-4. Falls r eine Relation in x ist, so ist die r -induzierte Relation R in z eine Relation in $z \cap x$ und gleichzeitig die r -induzierte Relation in $z \cap x$:

65-4(Satz)

Es gelte:

\rightarrow r Relation in x .

\rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

a) R Relation in $z \cap x$.

b) R ist r -induzierte Relation in $z \cap x$.

Beweis 65-4 a)

1: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "

folgt via **64-3**:

$(R \text{ Relation in } z) \wedge (R \subseteq r)$.

2: Aus \rightarrow " r Relation in x " und

aus 1 " $R \subseteq r$ "

folgt via **10-20**:

R Relation in x .

3.a): Aus 1 " R Relation in $z \dots$ " und

aus 2 " R Relation in x "

folgt via **10-16**:

R Relation in $z \cap x$.

3.b): Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z " und

aus 2 " R Relation in x "

folgt via **64-3**:

R ist r -induzierte Relation in $z \cap x$.

□

65-5. Falls R die r -induzierte Relation in z einer Relation r in x ist, dann ist jede R -Kette eine Teilklasse von z und eine Teilklasse von x :

65-5(Satz)

Es gelte:

→) r Relation in x .

→) R ist r -induzierte Relation in z .

→) K ist R -Kette.

Dann folgt:

a) $K \subseteq z$.

b) $K \subseteq x$.

Beweis 65-5

1: Aus →) " r Relation in x " und
aus →) " R ist r -induzierte Relation in z "
folgt via **65-4**:

R Relation in $z \cap x$.

2: Aus 1 " R Relation in $z \cap x$ " und
aus →) " K ist R -Kette"
folgt via **34-4**:

$K \subseteq z \cap x$.

3. a): Aus 2 " $K \subseteq z \cap x$ "
folgt via **2-9**:

$K \subseteq z$.

3. b): Aus 2 " $K \subseteq z \cap x$ "
folgt via **2-9**:

$K \subseteq x$.

□

65-6. Falls R die r -induzierte Relation in z einer Relation r in x ist, dann ist jede R -Schranke von E ein Element von $z \cap x$ und jede Klasse E , zu der es eine R -Schranke gibt, ist eine Teilklasse von $z \cap x$:

65-6(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) r Relation in x .

\rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .

\rightarrow) $\frac{p \text{ untere } R\text{-Schranke von } E.}{\text{oder}} p \text{ obere } R\text{-Schranke von } E.$

Dann folgt:

a) $p \in z \cap x$.

b) $E \subseteq z \cap x$.

Beweis 65-6

1: Aus \rightarrow) " r Relation in x " und
aus \rightarrow) " R ist r -induzierte Relation in z "
folgt via **65-4**:

R Relation in $z \cap x$.

2. a): Aus 1 " R Relation in $z \cap x$ " und
aus " \rightarrow) oder" (p untere R -Schranke von E) \vee (p obere R -Schranke von E)
folgt via **37-1**: $p \in z \cap x$.

2. b): Aus 1 " R Relation in $z \cap x$ " und
aus " \rightarrow) oder" (p untere R -Schranke von E) \vee (p obere R -Schranke von E)
folgt via **37-1**: $E \subseteq z \cap x$.

□

65-7. Falls R die M -induzierte Relation in z einer antiSymmetrischen Klasse M ist, dann hat jede Klasse E höchstens ein R -Infimum:

65-7(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) M$ antiSymmetrisch.
- $\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .
- $\rightarrow) \inf$ ist R -Infimum von E .
- $\rightarrow) j$ ist R -Infimum von E .

Dann folgt " $\inf = j$ ".

Beweis 65-7

- 1: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$ und
 aus $\rightarrow) "M$ antiSymmetrisch"
 folgt via **64-10**:

R antiSymmetrisch.

- 2: Aus 1 " R antiSymmetrisch",
 aus $\rightarrow) "\inf$ ist R -Infimum von $E"$ und
 aus $\rightarrow) "j$ ist R -Infimum von $E"$
 folgt via **46-2**:

$\inf = j$.

□

65-8. Falls R die M -induzierte Relation in z einer antiSymmetrischen Klasse M ist, dann hat jede Klasse E höchstens ein R -Supremum:

65-8(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) M$ antiSymmetrisch.
- $\rightarrow) R$ ist M -induzierte Relation in z .
- $\rightarrow) sup$ ist R -Supremum von E .
- $\rightarrow) s$ ist R -Supremum von E .

Dann folgt " $sup = s$ ".

Beweis 65-8

- 1: Aus $\rightarrow) "R$ ist M -induzierte Relation in $z"$ und
 aus $\rightarrow) "M$ antiSymmetrisch"
 folgt via **64-10**:

R antiSymmetrisch.

- 2: Aus 1 " R antiSymmetrisch",
 aus $\rightarrow) "sup$ ist R -Supremum von $E"$ und
 aus $\rightarrow) "s$ ist R -Supremum von $E"$
 folgt via **46-3**:

$sup = s$.

□

r Relation in x und r reflexiv in x :

r -induzierte Relation in z .

Ersterstellung: 26/05/07

Letzte Änderung: 27/05/11

66-1. Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist R reflexive Relation in $z \cap x$ und $\text{dom } R = \text{ran } R = z \cap x$:

66-1(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow) r Relation in x .
- \rightarrow) r reflexiv in x .
- \rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .

Dann folgt:

- a) R Relation in $z \cap x$.
- b) R reflexiv in $z \cap x$.
- c) $\text{dom } R = z \cap x$.
- d) $\text{ran } R = z \cap x$.

Beweis 66-1

1. a): Aus \rightarrow " r Relation in x " und
aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "
folgt via **65-4**: R Relation in $z \cap x$.
1. b): Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z " und
aus \rightarrow " r reflexiv in x "
folgt via **64-10**: R reflexiv in $z \cap x$.
2. c): Aus 1. a) " R Relation in $z \cap x$ " und
aus 1. b) " R reflexiv in $z \cap x$ "
folgt via **34-6**: $\text{dom } R = z \cap x$.
2. d): Aus 1. a) " R Relation in $z \cap x$ " und
aus 1. b) " R reflexiv in $z \cap x$ "
folgt via **34-6**: $\text{ran } R = z \cap x$.

□

66-2. Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jede untere r -Schranke von E , die in z ist, untere R -Schranke von $z \cap E$:

66-2(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow u untere r -Schranke von E .
- \rightarrow $u \in z$.

Dann folgt "u untere R-Schranke von $z \cap E$ ".

Beweis 66-2

- 1: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
 aus \rightarrow " r reflexiv in x " und
 aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "
 folgt via **66-1**: $\text{dom } R = z \cap x$.
- 3: Aus 1 " r Relation in $x \dots$ " und
 aus \rightarrow " u untere r -Schranke von E "
 folgt via **37-1**: $u \in x$.
- 4: Aus \rightarrow " $u \in z$ " und
 aus 3 " $u \in x$ "
 folgt via **2-2**: $u \in z \cap x$.
- 5: Aus 4 " $u \in z \cap x$ " und
 aus 2 " $\text{dom } R = z \cap x$ "
 folgt: $u \in \text{dom } R$.
- 6: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow " u untere r -Schranke von E " und
 aus 4 " $u \in \text{dom } R$ "
 folgt via **64-20**: u untere R -Schranke von $z \cap E$.

□

66-3. Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jede obere r -Schranke von E , die in z ist, obere R -Schranke von $z \cap E$:

66-3(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow o obere r -Schranke von E .
- \rightarrow $o \in z$.

Dann folgt " o obere R -Schranke von $z \cap E$ ".

Beweis 66-3

- 1: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
aus \rightarrow " r reflexiv in x " und
aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "
folgt via **66-1**: $\text{ran } R = z \cap x$.
- 3: Aus 1 " r Relation in $x \dots$ " und
aus \rightarrow " o obere r -Schranke von x "
folgt via **37-1**: $o \in x$.
- 4: Aus \rightarrow " $o \in z$ " und
aus 3 " $o \in x$ "
folgt via **2-2**: $o \in z \cap x$.
- 5: Aus 4 " $o \in z \cap x$ " und
aus 2 " $\text{ran } R = z \cap x$ "
folgt: $o \in \text{ran } R$.
- 6: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
aus \rightarrow " o obere r -Schranke von E " und
aus 4 " $o \in \text{ran } R$ "
folgt via **64-14**: o obere R -Schranke von $z \cap E$.

□

66-4. In Spezialisierung von **66-2** wird nun gezeigt: Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jede untere r -Schranke von E die in z ist, unter der Voraussetzung, dass E eine Teilklasse von z ist, eine untere R -Schranke von E :

66-4(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow u untere r -Schranke von E .
- \rightarrow $u \in z$.
- \rightarrow $E \subseteq z$.

Dann folgt "u untere R-Schranke von E".

Beweis 66-4

- 1: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
 aus \rightarrow " r reflexiv in x ",
 aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow " u untere r -Schranke von E " und
 aus \rightarrow " $u \in z$ "
 folgt via **66-2**: u untere R -Schranke von $z \cap E$.
- 2: Aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
 folgt via **2-10**: $z \cap E = E$.
- 3: Aus 1 " u untere R -Schranke von $z \cap E$ " und
 aus 2 " $z \cap E = E$ "
 folgt: u untere R -Schranke von E .

□

66-5. In Spezialisierung von **66-3** wird nun gezeigt: Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jede obere r -Schranke von E die in z ist, unter der Voraussetzung, dass E eine Teilklasse von z ist, eine obere R -Schranke von E :

66-5(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow) r Relation in x .
- \rightarrow) r reflexiv in x .
- \rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow) o obere r -Schranke von E .
- \rightarrow) $o \in z$.
- \rightarrow) $E \subseteq z$.

Dann folgt "o obere R -Schranke von E ".

Beweis 66-5

- 1: Aus \rightarrow) " r Relation in x ",
 aus \rightarrow) " r reflexiv in x ",
 aus \rightarrow) " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow) " o obere r -Schranke von E " und
 aus \rightarrow) " $o \in z$ "
 folgt via **66-3**: o obere R -Schranke von $z \cap E$.
- 2: Aus \rightarrow) " $E \subseteq z$ "
 folgt via **2-10**: $z \cap E = E$.
- 3: Aus 1 " o obere R -Schranke von $z \cap E$ " und
 aus 2 " $z \cap E = E$ "
 folgt: o obere R -Schranke von E .

□

66-6. Nun wird **66-4** auf die leere Menge angewendet. Wegen des stets gültigen " $0 \subseteq z$ " reduzieren sich die Voraussetzungen:

66-6(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow u untere r -Schranke von 0 .
- \rightarrow $u \in z$.

Dann folgt " u untere R -Schranke von 0 ".

Beweis 66-6

1: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq z$.

2: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
 aus \rightarrow " r reflexiv in x ",
 aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow " u untere r -Schranke von 0 ",
 aus \rightarrow " $u \in z$ " und
 aus 1 " $0 \subseteq z$ "

folgt via **66-4**: u untere R -Schranke von 0 .

□

66-7. Nun wird **66-5** auf die leere Menge angewendet. Wegen des stets gültigen " $0 \subseteq z$ " reduzieren sich die Voraussetzungen:

66-7(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow) r Relation in x .
- \rightarrow) r reflexiv in x .
- \rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow) o obere r -Schranke von 0 .
- \rightarrow) $o \in z$.

Dann folgt " o obere R -Schranke von 0 ".

Beweis 66-7

1: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq z$.

2: Aus \rightarrow) " r Relation in x ",
 aus \rightarrow) " r reflexiv in x ",
 aus \rightarrow) " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow) " o obere r -Schranke von 0 ",
 aus \rightarrow) " $o \in z$ " und
 aus 1 " $0 \subseteq z$ "

folgt via **66-5:** o obere R -Schranke von 0 .

□

66-8. Obwohl sich der folgende Satz als Spezialfall von **66-10** heraus stellt, wird er in die Essays aufgenommen. Dies geschieht, um die Beweisführung von **66-10** möglichst einfach zu gestalten.

Hier wird nachgewiesen: Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jedes r -Infimum der leeren Menge, das in z ist, ein R -Infimum von 0 :

66-8(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow) r Relation in x .
- \rightarrow) r reflexiv in x .
- \rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow) \inf ist r -Infimum von 0 .
- \rightarrow) $\inf \in z$.

Dann folgt “ \inf ist R -Infimum von 0 ”.

Beweis 66-8

1.1: Aus \rightarrow " \inf ist r -Infimum von 0"
 folgt via **36-1(Def)**: \inf untere r -Schranke von 0.

2: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
 aus \rightarrow " r reflexiv in x ",
 aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z " und
 aus 1.1 " \inf untere r -Schranke von 0" und
 aus \rightarrow " $\inf \in z$ "

folgt via **66-6**:

A1 | " \inf untere R -Schranke von 0"

Thema1.2

α untere R -Schranke von 0.

2.1: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z " und
 aus Thema1.2 " α untere R -Schranke von 0"
 folgt via **64-24**: α untere r -Schranke von 0.

2.2: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z " und
 aus Thema1.2 " α untere R -Schranke von 0"
 folgt via **64-24**: $\alpha \in z$.

3: Aus \rightarrow " \inf ist r -Infimum von 0" und
 aus 2.1 " α untere r -Schranke von 0"
 folgt via **36-1(Def)**: $\alpha \leq \inf$.

4: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus 3 " $\alpha \leq \inf$ ",
 aus 2.2 " $\alpha \in z$ " und
 aus \rightarrow " $\inf \in z$ "
 folgt via **64-4**: $\alpha = \inf$.

Ergo Thema1.2:

A2 | " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } R\text{-Schranke von } 0) \Rightarrow (\alpha = \inf)$ "

1.3: Aus A1 gleich " \inf untere R -Schranke von 0" und
 aus A2 gleich " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } R\text{-Schranke von } 0) \Rightarrow (\alpha = \inf)$ "
 folgt via **36-1(Def)**: \inf ist R -Infimum von 0.

□

66-9. Obwohl sich der folgende Satz als Spezialfall von **66-11** heraus stellt, wird er in die Essays aufgenommen. Dies geschieht, um die Beweisführung von **66-11** möglichst esupach zu gestalten.

Hier wird nachgewiesen: Falls R die r -induzierte Relation in z einer reflexiven Relation r in x ist, dann ist jedes r -Supremum der leeren Menge, das in z ist, ein R -Supremum von 0 :

66-9(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow \sup ist r -Supremum von 0 .
- \rightarrow $\sup \in z$.

Dann folgt “ \sup ist R -Supremum von 0 ”.

Beweis 66-9

1.1: Aus \rightarrow “ sup ist r -Supremum von 0”
 folgt via **36-1(Def)**: sup obere r -Schranke von 0.

2: Aus \rightarrow “ r Relation in x ”,
 aus \rightarrow “ r reflexiv in x ”,
 aus \rightarrow “ R ist r -induzierte Relation in z ” und
 aus 1.1 “ sup obere r -Schranke von 0” und
 aus \rightarrow “ $sup \in z$ ”

folgt via **66-7**:

A1 | “ sup obere R -Schranke von 0”

Thema1.2

α obere R -Schranke von 0.

2.1: Aus \rightarrow “ R ist r -induzierte Relation in z ” und
 aus Thema1.2 “ α obere R -Schranke von 0”
 folgt via **64-25**: α obere r -Schranke von 0.

2.2: Aus \rightarrow “ R ist r -induzierte Relation in z ” und
 aus Thema1.2 “ α obere R -Schranke von 0”
 folgt via **64-25**: $\alpha \in z$.

3: Aus \rightarrow “ sup ist r -Supremum von 0” und
 aus 2.1 “ α obere r -Schranke von 0”
 folgt via **36-1(Def)**: $sup _r \alpha$.

4: Aus \rightarrow “ R ist r -induzierte Relation in z ”,
 aus 3 “ $sup _r \alpha$ ”,
 aus \rightarrow “ $sup \in z$ ” und
 aus 2.2 “ $\alpha \in z$ ”
 folgt via **64-4**: $sup _R \alpha$.

Ergo Thema1.2:

A2 | “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } R\text{-Schranke von } 0) \Rightarrow (sup _R \alpha)$ ”

1.3: Aus A1 gleich “ sup obere R -Schranke von 0” und
 aus A2 gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } R\text{-Schranke von } 0) \Rightarrow (sup _R \alpha)$ ”
 folgt via **36-1(Def)**: sup ist R -Supremum von 0.

□

66-10. Unter kanonisch erscheinenden Zusatzvoraussetzungen folgt aus der Tatsache, dass \inf ein r -Infimum von E ist, dass \inf auch ein R -Infimum von E ist - alles unter der Voraussetzung, dass r eine reflexive Relation in x ist und dass R die r -relative Relation in z ist:

66-10(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) \quad r \text{ Relation in } x.$
- $\rightarrow) \quad r \text{ reflexiv in } x.$
- $\rightarrow) \quad R \text{ ist } r\text{-induzierte Relation in } z.$
- $\rightarrow) \quad \inf \text{ ist } r\text{-Infimum von } E.$
- $\rightarrow) \quad \inf \in z.$
- $\rightarrow) \quad E \subseteq z.$

Dann folgt “ \inf ist R -Infimum von E ”.

Beweis 66-10

1: Es gilt:

$$(0 \neq E) \vee (E = 0).$$

Fallunterscheidung**1.1.Fall**

$$0 \neq E.$$

2: Aus 1.1.Fall " $0 \neq E$ " undaus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt:

$$0 \neq E \subseteq z.$$

3: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",aus \rightarrow " \inf ist r -Infimum von E ",aus \rightarrow " $\inf \in z$ " undaus 2 " $0 \neq E \subseteq z$ "folgt via **64-28**: \inf ist R -Infimum von E .**1.2.Fall**

$$E = 0.$$

2: Aus \rightarrow " \inf ist r -Infimum von E " undaus 1.2.Fall " $E = 0$ "

folgt:

 \inf ist r -Infimum von 0.3: Aus \rightarrow " r Relation in x ",aus \rightarrow " r reflexiv in x ",aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",aus 2 " \inf ist r -Infimum von 0" undaus \rightarrow " $\inf \in z$ "folgt via **66-8**: \inf ist R -Infimum von 0.4: Aus 3 " \inf ist R -Infimum von 0" undaus 1.2.Fall " $E = 0$ "

folgt:

 \inf ist R -Infimum von E .**Ende Fallunterscheidung**

In beiden Fällen gilt:

 \inf ist R -Infimum von E .

□

66-11. Unter kanonisch erscheinenden Zusatzvoraussetzungen folgt aus der Tatsache, dass \sup ein r -Supremum von E ist, dass \sup auch ein R -Supremum von E ist - alles unter der Voraussetzung, dass r eine reflexive Relation in x ist und dass R die r -relative Relation in z ist:

66-11(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow \sup ist r -Supremum von E .
- \rightarrow $\sup \in z$.
- \rightarrow $E \subseteq z$.

Dann folgt "sup ist R -Supremum von E ".

Beweis 66-11

1: Es gilt:

$$(0 \neq E) \vee (E = 0).$$

Fallunterscheidung**1.1.Fall**

$$0 \neq E.$$

2: Aus 1.1.Fall " $0 \neq E$ " undaus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt:

$$0 \neq E \subseteq z.$$

3: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",aus \rightarrow " sup ist r -Supremum von E ",aus \rightarrow " $sup \in z$ " undaus 2 " $0 \neq E \subseteq z$ "folgt via **64-29**: sup ist R -Supremum von E .**1.2.Fall**

$$E = 0.$$

2: Aus \rightarrow " sup ist r -Supremum von E " undaus 1.2.Fall " $E = 0$ "

folgt:

 sup ist r -Supremum von 0.3: Aus \rightarrow " r Relation in x ",aus \rightarrow " r reflexiv in x ",aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",aus 2 " sup ist r -Supremum von 0" undaus \rightarrow " $sup \in z$ "folgt via **66-9**: sup ist R -Supremum von 0.4: Aus 3 " sup ist R -Supremum von 0" undaus 1.2.Fall " $E = 0$ "

folgt:

 sup ist R -Supremum von E .**Ende Fallunterscheidung**

In beiden Fällen gilt:

 sup ist R -Supremum von E .

□

66-12. Falls R die r -induzierte Relation in z ist und falls r eine reflexive Relation in x ist, dann ist jedes r -Minimum von E , das in z ist, ein R -Minimum von $z \cap E$:

66-12(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow r Relation in x .
- \rightarrow r reflexiv in x .
- \rightarrow R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow \min ist r -Minimum von E .
- \rightarrow $\min \in z$.

Dann folgt " \min ist R -Minimum von $z \cap E$ ".

Beweis 66-12

- 1: Aus \rightarrow " r Relation in x " und
 aus \rightarrow " \min ist r -Minimum von E "
 folgt via **38-24**:

$$\min \in x.$$

- 2.1: Aus \rightarrow " $\min \in z$ " und
 aus 1 " $\min \in x$ "
 folgt via **2-2**:

$$\min \in z \cap x.$$

- 2.2: Aus \rightarrow " r Relation in x ",
 aus \rightarrow " r reflexiv in x " und
 aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z "
 folgt via **66-1**:

$$\text{dom } R = z \cap x.$$

- 3: Aus 2.1 " $\min \in z \cap x$ " und
 aus 2.2 " $\text{dom } R = z \cap x$ "
 folgt:

$$\min \in \text{dom } R.$$

- 4: Aus \rightarrow " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow " \min ist r -Minimum von E " und
 aus 3 " $\min \in \text{dom } R$ "
 folgt via **64-32**:

$$\min \text{ ist } R\text{-Minimum von } z \cap E.$$

□

66-13. Falls R die r -induzierte Relation in z ist und falls r eine reflexive Relation in x ist, dann ist jedes r -Maximum von E , das in z ist, ein R -Maximum von $z \cap E$:

66-13(Satz)

Es gelte:

- \rightarrow) r Relation in x .
- \rightarrow) r reflexiv in x .
- \rightarrow) R ist r -induzierte Relation in z .
- \rightarrow) max ist r -Maximum von E .
- \rightarrow) $max \in z$.

Dann folgt " max ist R -Maximum von $z \cap E$ ".

Beweis 66-13

- 1: Aus \rightarrow) " r Relation in x " und
 aus \rightarrow) " max ist r -Maximum von E "
 folgt via **38-24**:

$$max \in x.$$

- 2.1: Aus \rightarrow) " $max \in z$ " und
 aus 1 " $max \in x$ "
 folgt via **2-2**:

$$max \in z \cap x.$$

- 2.2: Aus \rightarrow) " r Relation in x ",
 aus \rightarrow) " r reflexiv in x " und
 aus \rightarrow) " R ist r -induzierte Relation in z "
 folgt via **66-1**:

$$\text{ran } R = z \cap x.$$

- 3: Aus 2.1 " $max \in z \cap x$ " und
 aus 2.2 " $\text{ran } R = z \cap x$ "
 folgt:

$$max \in \text{ran } R.$$

- 4: Aus \rightarrow) " R ist r -induzierte Relation in z ",
 aus \rightarrow) " max ist r -Maximum von E " und
 aus 3 " $max \in \text{ran } R$ "
 folgt via **64-33**:

$$max \text{ ist } R\text{-Maximum von } z \cap E.$$

□

\preceq Halbordnung in x :

\preceq antiSymmetrische Halbordnung in x :

\preceq induzierte Relation in z .

\preceq induzierte Relation in z .

Ersterstellung: 01/06/07

Letzte Änderung: 27/05/11

67-1. Falls \preceq Halbordnung in x ist, dann ist die \preceq induzierte Relation in z eine Halbordnung in $z \cap x$:

67-1(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x .

$\rightarrow) \trianglelefteq$ ist \preceq induzierte Relation in z .

Dann folgt " \trianglelefteq Halbordnung in $z \cap x$ ".

Beweis 67-1

- 1.1: Aus $\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x
 folgt via **34-12:** \preceq Relation in x .
- 1.2: Aus $\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x
 folgt via **34-12:** \preceq reflexiv in x .
- 1.3: Aus $\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x
 folgt via **34-12:** \preceq transitiv in x .
- 2.1: Aus 1.1 " \preceq Relation in x ",
 aus 1.2 " \preceq reflexiv in x " und
 aus $\rightarrow) \trianglelefteq$ ist \preceq induzierte Relation in z "
 folgt via **66-1:** $(\trianglelefteq \text{ Relation in } z \cap x) \wedge (\trianglelefteq \text{ reflexiv in } z \cap x)$.
- 2.2: Aus $\rightarrow) \trianglelefteq$ ist \preceq induzierte Relation in z " und
 aus 1.3 " \preceq transitiv in x "
 folgt via **64-10:** \trianglelefteq transitiv in $z \cap x$.
- 3: Aus 2.1 " \trianglelefteq Relation in $z \cap x \dots$ ",
 aus 2.1 " $\dots \trianglelefteq$ reflexiv in $z \cap x$ " und
 aus 2.2 " \trianglelefteq transitiv in $z \cap x$ "
 folgt via **34-12:** \trianglelefteq Halbordnung in $z \cap x$.

□

67-2. Falls \preceq Halbordnung in x ist, dann ist die \preceq induzierte Relation in z in jenen Fällen, in denen z eine Teilklasse von x ist, eine Halbordnung in z :

67-2(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x .

$\rightarrow) \trianglelefteq$ ist \preceq induzierte Relation in z .

$\rightarrow) z \subseteq x$.

Dann folgt " \trianglelefteq Halbordnung in z ".

Beweis 67-2 abc)

- 1: Aus $\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x und
aus $\rightarrow) \trianglelefteq$ ist \preceq induzierte Relation in z
folgt via **67-1**: \trianglelefteq Halbordnung in $z \cap x$.
- 2: Aus $\rightarrow) z \subseteq x$
folgt via **2-10**: $z \cap x = z$.
- 3: Aus 1 " \trianglelefteq Halbordnung in $z \cap x$ " und
aus 2 " $z \cap x = z$ "
folgt: \trianglelefteq Halbordnung in z .

□

67-3. Falls \preceq antiSymmetrische Halbordnung in x ist, dann ist die \preceq induzierte Relation in z eine antiSymmetrische Halbordnung in $z \cap x$:

67-3(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \preceq$ antiSymmetrische Halbordnung in x .

$\rightarrow) \preceq$ ist \preceq induzierte Relation in z .

Dann folgt " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in $z \cap x$ ".

Beweis 67-3

1: Aus $\rightarrow) \preceq$ antiSymmetrische Halbordnung in x
folgt via **34-13**: $(\preceq \text{ Halbordnung in } x) \wedge (\preceq \text{ antiSymmetrisch}).$

2.1: Aus 1 " \preceq Halbordnung in $x \dots$ " und
aus $\rightarrow) \preceq$ ist \preceq induzierte Relation in z "
folgt via **67-1**: \preceq Halbordnung in $z \cap x$.

2.2: Aus $\rightarrow) \preceq$ ist \preceq induzierte Relation in z " und
aus 1 " $\dots \preceq$ antiSymmetrisch"
folgt via **64-10**: \preceq antiSymmetrisch.

3: Aus 2.1 " \preceq Halbordnung in $z \cap x$ " und
aus 2.2 " \preceq antiSymmetrisch"
folgt via **34-13**: \preceq antiSymmetrische Halbordnung in $z \cap x$.

□

67-4. Falls \preceq antiSymmetrische Halbordnung in x ist, dann ist die \preceq induzierte Relation in z in jenen Fällen, in denen z eine Teilklasse von x ist, eine antiSymmetrische Halbordnung in z :

67-4(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \preceq$ antiSymmetrische Halbordnung in x .

$\rightarrow) \preceq$ ist \preceq induzierte Relation in z .

$\rightarrow) z \subseteq x$.

Dann folgt " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in z ".

Beweis 67-4

- 1: Aus $\rightarrow) \preceq$ antiSymmetrische Halbordnung in x und
aus $\rightarrow) \preceq$ ist \preceq induzierte Relation in z
folgt via **67-3**: \preceq antiSymmetrische Halbordnung in $z \cap x$.
- 2: Aus $\rightarrow) z \subseteq x$
folgt via **2-10**: $z \cap x = z$.
- 3: Aus 1 " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in $z \cap x$ " und
aus 2 " $z \cap x = z$ "
folgt: \preceq antiSymmetrische Halbordnung in z .

□

67-5. Die \preceq -induzierte Relation in einem \preceq -Intervall I ist, wenn \preceq eine Halbordnung in x ist, eine Halbordnung in I :

67-5(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) \preceq$ Halbordnung in x .
- $\rightarrow) \preceq$ ist \preceq -induzierte Relation in I .
- $\rightarrow) I$ ist \preceq -Intervall.

Dann folgt " \preceq Halbordnung in I ".

Beweis 67-5

- 1: Aus 1 " \preceq Halbordnung in x "
folgt via **34-12**: \preceq Relation in x .
- 2: Aus 1 " \preceq Relation in x " und
aus $\rightarrow) "I$ ist \preceq -Intervall"
folgt via **42-2**: $I \subseteq x$.
- 3: Aus 1 " \preceq Halbordnung in x ",
aus $\rightarrow) "\preceq$ ist \preceq -induzierte Relation in I " und
aus 2 " $I \subseteq x$ "
folgt via **67-2**: \preceq Halbordnung in I .

□

67-6. Die \preceq -induzierte Relation in einem \preceq -Intervall I ist, wenn \preceq eine antiSymmetrische Halbordnung in x ist, eine antiSymmetrische Halbordnung in I :

67-6(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \preceq$ antiSymmetrische Halbordnung in x .

$\rightarrow) \preceq$ ist \preceq -induzierte Relation in I .

$\rightarrow) I$ ist \preceq -Intervall.

Dann folgt " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in I ".

Beweis 67-6

- 1: Aus 1 " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in x "
folgt via **34-13**: \preceq Relation in x .
- 2: Aus 1 " \preceq Relation in x " und
aus $\rightarrow) "I$ ist \preceq -Intervall"
folgt via **42-2**: $I \subseteq x$.
- 3: Aus 1 " \preceq antiSymmetrische Halbordnung in x ",
aus $\rightarrow) "\preceq$ ist \preceq -induzierte Relation in I " und
aus 2 " $I \subseteq x$ "
folgt via **67-4**: \preceq antiSymmetrische Halbordnung in I .

□

InklusionsRelation in z .
sse InklusionsRelation in z :
ir
sse.
sse-Intervalle.

Ersterstellung: 01/06/07

Letzte Änderung: 02/06/11

68-1. Die InklusionsRelation in z ist die sse_induzierte Relation in z :

68-1(Definition)

“ \mathfrak{C} InklusionsRelation in z ” genau dann, wenn gilt:

\mathfrak{C} ist sse_induzierte Relation in z .

68-2. Es werden einige erwarteten Aussagen über die InklusionsRelation in z aufgelistet. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - a) - c) - d) - e) - f):

68-2(Satz)

- a) $sse \cap (z \times z)$ InklusionsRelation in z .
- b) “ \mathfrak{C} InklusionsRelation in z ”
genau dann, wenn “ $\mathfrak{C} = sse \cap (z \times z)$ ”.
- c) Aus “ \mathfrak{C} InklusionsRelation in z ”
und “ \mathfrak{D} InklusionsRelation in z ”
folgt “ $\mathfrak{C} = \mathfrak{D}$ ”.
- d) sse InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- e) “ \mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U} ”
genau dann, wenn “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation”.
- f) “ sse InklusionsRelation in \mathcal{U} ” genau dann, wenn “ $sse = sse$ ”.

Beweis 68-2 b)

1: \mathfrak{C} InklusionsRelation in z
 $\stackrel{68-1(Def)}{\Leftrightarrow} \mathfrak{C}$ ist sse -induzierte Relation in z
 $\stackrel{64-1(Def)}{\Leftrightarrow} \mathfrak{C} = sse \cap (z \times z).$

2: Aus 1
folgt: $(\mathfrak{C} \text{ InklusionsRelation in } z) \Leftrightarrow (\mathfrak{C} = sse \cap (z \times z)).$

a)

Aus “ $sse \cap (z \times z) = sse \cap (z \times z)$ ”
folgt via des bereits bewiesenen b): $sse \cap (z \times z)$ InklusionsRelation in z .

c) VS gleich $(\mathfrak{C} \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (\mathfrak{D} \text{ InklusionsRelation in } z).$

1.1: Aus VS gleich “ \mathfrak{C} InklusionsRelation in $z \dots$ ”
folgt via des bereits bewiesenen b): $\mathfrak{C} = sse \cap (z \times z).$

1.2: Aus VS gleich “ $\dots \mathfrak{D}$ InklusionsRelation in z ”
folgt via des bereits bewiesenen b): $\mathfrak{D} = sse \cap (z \times z).$

2: Aus 1.1 und
aus 1.2
folgt: $\mathfrak{C} = \mathfrak{D}.$

Beweis 68-2 d)

- 1: Via **61-3** gilt: sse Relation.
- 2: Aus 1 “sse Relation”
folgt via **10-1(Def)**: $sse \subseteq \mathcal{U} \times \mathcal{U}$.
- 3: Aus 2 “ $sse \subseteq \mathcal{U} \times \mathcal{U}$ ”
folgt via **2-10**: $sse \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U}) = sse$.
- 4: Aus 3
folgt: $sse = sse = sse \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U})$.
- 5: Aus 4 “ $sse = sse \cap (\mathcal{U} \times \mathcal{U})$ ”
folgt via des bereits bewiesenen b): sse InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- e) \Rightarrow VS gleich \mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- 1: Via des bereits bewiesenen d) gilt: sse InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- 2: Aus VS gleich “ \mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U} ” und
aus 1 “sse InklusionsRelation in \mathcal{U} ”
folgt via des bereits bewiesenen c): $\mathfrak{C} = sse$.
- 3: Via **61-2** gilt: sse universelle InklusionsRelation.
- 4: Aus 2 “ $\mathfrak{C} = sse$ ” und
aus 3 “sse universelle InklusionsRelation”
folgt: \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation.
- e) \Leftarrow VS gleich \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation.
- 1: Aus VS gleich “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation”
folgt via **61-1(Def)**: $\mathfrak{C} = sse$.
- 2: Via des bereits bewiesenen d) gilt: sse InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- 3: Aus 1 “ $\mathfrak{C} = sse$ ” und
aus 2 “sse InklusionsRelation in \mathcal{U} ”
folgt: \mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U} .
- f)
- 1: sse InklusionsRelation in \mathcal{U}
 $\stackrel{e)}{\Leftrightarrow}$ sse universelle InklusionsRelation
 $\stackrel{61-1(Def)}{\Leftrightarrow}$ $sse = sse$.
- 2: Aus 1
folgt: $(sse \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{U}) \Leftrightarrow (sse = sse)$.

□

68-3. Mit der folgenden Aussage wird Einiges über die Elemente der Inklusions-Relation in z gesagt:

68-3(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) *sse InklusionsRelation in z .*

\rightarrow) $w \in sse$.

Dann gibt es Ω, Ψ , so dass gilt:

e.1) $\Omega \in z$.

e.2) $\Psi \in z$.

e.3) $\Omega \subseteq \Psi$.

e.4) $w = (\Omega, \Psi)$.

Beweis 68-3sse-Notation.

-
- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
 folgt via **68-2**: $sse = sse \cap (z \times z).$
- 2: Aus \rightarrow " $w \in sse$ " und
 aus 1 " $sse = sse \cap (z \times z)$ "
 folgt: $w \in sse \cap (z \times z).$
- 3: Aus 2 " $w \in sse \cap (z \times z)$ "
 folgt via **2-2**: $(w \in sse) \wedge (w \in z \times z).$
- 4: Aus 3 " $\dots w \in z \times z$ "
 folgt via **6-5**: $\exists \Omega, \Psi : (\Omega \in z) \wedge (\Psi \in z) \wedge (w = (\Omega, \Psi)).$
- 5: Aus 4 " $\dots w = (\Omega, \Psi)$ " und
 aus 3 " $w \in sse \dots$ "
 folgt: $(\Omega, \Psi) \in sse.$
- 6: Aus 5 " $(\Omega, \Psi) \in sse$ "
 folgt: $\Omega sse \Psi.$
- 7: Aus 6 " $\Omega sse \Psi$ "
 folgt via **61-4**: $\Omega \subseteq \Psi.$
- 8: Aus 4 " $\exists \Omega, \Psi \dots$ ",
 aus 4 " $\dots \Omega \in z \dots$ ",
 aus 4 " $\dots \Psi \in z \dots$ ",
 aus 7 " $\Omega \subseteq \Psi$ " und
 aus 4 " $\dots w = (\Omega, \Psi)$ "
 folgt: $\exists \Omega, \Psi:$
- $$\begin{aligned}
 & (\Omega \in z) \\
 & \wedge (\Psi \in z) \\
 & \wedge (\Omega \subseteq \Psi) \\
 & \wedge (w = (\Omega, \Psi)).
 \end{aligned}$$

□

68-4. Es folgt ein Kriterium für p_sse_q , wenn sse die InklusionsRelation in z ist:

68-4(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) p_sse_q .

ii) " $p\ sse\ q$ " und " $p \in z$ " und " $q \in z$ ".

iii) " $p \subseteq q$ " und " $p \in z$ " und " $q \in z$ ".

sse-Notation.

Beweis 68-4 $\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}} \quad \text{VS gleich}$

$p_sse_q.$

- 1: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”
folgt via **68-1(Def)**: sse ist **sse_induzierte** Relation in z .
- 2: Aus 1 “ sse ist **sse_induzierte** Relation in z ” und
aus **VS** gleich “ p_sse_q ”
folgt via **64-4**: $(p \text{ sse } q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$

$\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{iii)}} \quad \text{VS gleich}$

$(p \text{ sse } q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$

- 1: Aus **VS** gleich “ $p \text{ sse } q \dots$ ”
folgt via **61-4**: $p \subseteq q.$
- 2: aus 1 “ $p \subseteq q$ ”,
aus **VS** gleich “ $\dots p \in z \dots$ ” und
aus **VS** gleich “ $\dots q \in z$ ”
folgt: $(p \subseteq q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$

$\boxed{\text{iii)} \Rightarrow \text{i)}} \quad \text{VS gleich}$

$(p \subseteq q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$

- 1: Aus **VS** gleich “ $\dots q \in z$ ”
folgt via **ElementAxiom**: q Menge.
- 2: Aus 1.1 “ q Menge” und
aus **VS** gleich “ $p \subseteq q$ ”
folgt via **61-4**: $p \text{ sse } q.$
- 3: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”
folgt via **68-1(Def)**: sse ist **sse_induzierte** Relation in z .
- 4: Aus 3 “ sse ist **sse_induzierte** Relation in z ”,
aus 2 “ $p \text{ sse } q$ ”,
aus **VS** gleich “ $\dots p \in z \dots$ ” und
aus **VS** gleich “ $\dots q \in z$ ”
folgt via **64-4**: $p_sse_q.$

□

68-5. Nun wird ein Kriterium für " $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} q$ " gegeben, falls sse die Inklusions-Relation in z ist:

68-5(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) $p \overset{\text{ir}}{\text{sse}} q$.

ii) " $p \subset q$ " und " $p \in z$ " und " $q \in z$ ".

Beweis 68-5 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$$p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \text{--} q.$$

1: Aus VS gleich " $p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \text{--} q$ "
folgt via **41-3**:

$$(p \text{--} sse \text{--} q) \wedge (p \neq q).$$

2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $p \text{--} sse \text{--} q \dots$ "
folgt via **68-4**:

$$(p \subseteq q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$$

3: Aus 2 " $p \subseteq q \dots$ " und
aus 1 " $\dots p \neq q$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$p \subset q.$$

4: Aus 3 " $p \subset q$ ",
aus 2 " $\dots p \in z \dots$ " und
aus 2 " $\dots q \in z$ "
folgt:

$$(p \subset q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$$

$ii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$$(p \subset q) \wedge (p \in z) \wedge (q \in z).$$

1: Aus VS gleich " $p \subset q \dots$ "
folgt via **57-1(Def)**:

$$(p \subseteq q) \wedge (p \neq q).$$

2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus 1 " $p \subseteq q \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots q \in z$ "
folgt via **68-4**:

$$p \text{--} sse \text{--} q.$$

3: Aus 2 " $p \text{--} sse \text{--} q$ " und
aus 1 " $\dots p \neq q$ "
folgt via **41-3**:

$$p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \text{--} q.$$

□

68-6. Nun wird unter anderem fest gestellt, dass die InklusionsRelation in z eine antiSymmetrische Halbordnung in z ist:

68-6(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

Dann folgt:

- a) *sse antiSymmetrische Halbordnung in z .*
- b) *sse reflexiv in z .*
- c) *sse transitiv.*
- d) *sse antiSymmetrisch.*
- e) $\text{dom}(sse) = z$.
- f) $\text{ran}(sse) = z$.

Beweis 68-6

- 1.1: Via **61-8** gilt: sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} .
- 1.2: Via **0-18** gilt: $z \subseteq \mathcal{U}$.
- 1.3: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " folgt via **68-1(Def)**: sse ist **sse_induzierte** Relation in z .
- 2.a): Aus 1.1 " sse antiSymmetrische Halbordnung in \mathcal{U} ",
aus 1.3 " sse ist **sse_induzierte** Relation in z " und
aus 1.2 " $z \subseteq \mathcal{U}$ " folgt via **67-4**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 3.b): Aus 2.a) " sse antiSymmetrische Halbordnung in z " folgt via **34-13**: sse reflexiv in x .
- 3.c): Aus 2.a) " sse antiSymmetrische Halbordnung in z " folgt via **34-13**: sse transitiv.
- 3.d): Aus 2.a) " sse antiSymmetrische Halbordnung in z " folgt via **34-13**: sse antiSymmetrisch.
- 3.e): Aus 2.a) " sse antiSymmetrische Halbordnung in z " folgt via **34-14**: $\text{dom}(sse) = z$.
- 3.f): Aus 2.a) " sse antiSymmetrische Halbordnung in z " folgt via **34-14**: $\text{ran}(sse) = z$.

□

68-7. Die InklusionsRelation in z ist genau dann eine Menge, wenn z eine Menge ist:

68-7(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow) *sse InklusionsRelation in z .*

...sind die Aussagen i), ii) äquivalen:

i) *sse Menge.*

ii) *z Menge.*

Beweis 68-7

- 1: Aus \rightarrow) "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: $\text{sse antiSymmetrische Halbordnung in } z$.
- 2: Aus 1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: $(\text{sse Relation in } z) \wedge (\text{sse reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 "sse Relation in $z \dots$ " und
aus 2 "...sse reflexiv in z "
folgt via **34-7**: $(\text{sse Menge}) \Leftrightarrow (z \text{ Menge})$.

□

68-8. Die InklusionsRelation in z ist genau dann eine Unmenge, wenn z eine Unmenge ist:

68-8(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii) äquivalen:

i) sse Unmenge.

ii) z Unmenge.

Beweis 68-8

- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: $\text{sse antiSymmetrische Halbordnung in } z$.
- 2: Aus 1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: $(\text{sse Relation in } z) \wedge (\text{sse reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 "sse Relation in $z \dots$ " und
aus 2 "...sse reflexiv in z "
folgt via **34-8**: $(\text{sse Unmenge}) \Leftrightarrow (z \text{ Unmenge})$.

□

68-9. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls p eine sse -Schranke von E ist, dann gilt $p \in z$ und $E \subseteq z$:

68-9(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) sse InklusionsRelation in z .

\rightarrow)
 p untere sse -Schranke von E .

 p obere sse -Schranke von E .
 oder

Dann folgt:

a) $p \in z$.

b) $E \subseteq z$.

Beweis 68-9

1: Aus \rightarrow) " sse InklusionsRelation in z "
 folgt via **68-6**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .

2: Aus 1 " sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
 folgt via **34-13**: sse Relation in z .

3: Aus 2 " sse Relation in z " und
 aus " \rightarrow oder" (p untere sse -Schranke von E)
 \vee (p obere sse -Schranke von E)
 folgt via **37-1**: $(p \in z) \wedge (E \subseteq z)$.

4.a): Aus 3
 folgt: $p \in z$.

4.b): Aus 3
 folgt: $E \subseteq z$.

□

68-10. Nun wird eine Charakterisierung unterer *sse*-Schranken von E gegeben, wenn *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-10(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) *u untere *sse*-Schranke von E .*

ii) *“ $u \in z$ ” und “ $E \subseteq z$ ” und “ $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”.*

iii) *“ $u \in z$ ” und “ $E \subseteq z$ ” und “ $u \subseteq \bigcap E$ ”.*

Beweis **68-10** $\boxed{\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}}}$ VS gleich u untere $sse_Schranke$ von E .

1.1: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
 aus VS gleich “ u untere $sse_Schranke$ von E ”
 folgt via **68-9**:

$$\boxed{\text{A1} \mid “(u \in z) \wedge (E \subseteq z)”}$$

Thema1.2

$$\alpha \in E.$$

2: Aus VS gleich “ u untere $sse_Schranke$ von E ” und
 aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E$ ”
 folgt via **35-1(Def)**:

$$u_sse_ \alpha.$$

3: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
 aus 2 “ $u_sse_ \alpha$ ”
 folgt via **68-4**:

$$u \subseteq \alpha.$$

Ergo **Thema1.2**:

$$\boxed{\text{A2} \mid “\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)”}$$

1.3: Aus **A1** gleich “ $u \in z \dots$ ”,
 aus **A1** gleich “ $\dots E \subseteq z$ ” und
 aus **A2** gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”
 folgt: $(u \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$

$\boxed{\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{iii)}}}$

VS gleich $(u \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$

1: Aus VS gleich “ $\dots \forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ”
 folgt via **1-15**:

$$u \subseteq \bigcap E.$$

2: Aus VS gleich “ $u \in z \dots$ ”,
 aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z \dots$ ” und
 aus 1 “ $u \subseteq \bigcap E$ ”
 folgt:

$$(u \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (u \subseteq \bigcap E).$$

Beweis **68-10** $\text{iii}) \Rightarrow \text{i})$ VS gleich $(u \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (u \subseteq \bigcap E)$.

1.1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "

folgt via **68-6**:

$$\text{dom}(sse) = z.$$

2: Aus VS gleich " $u \in z \dots$ " und

aus 1.1 " $\text{dom}(sse) = z$ "

folgt:

A1	$"u \in \text{dom}(sse)"$
----	---------------------------

Thema1.2

$$\beta \in E.$$

2: Aus Thema1.2 " $\beta \in E$ "

folgt via **1-15**:

$$\bigcap E \subseteq \beta.$$

3: Aus VS gleich " $\dots u \subseteq \bigcap E$ " und

aus 2 " $\bigcap E \subseteq \beta$ "

folgt via **0-6**:

$$u \subseteq \beta.$$

4: Aus Thema1.2 " $\beta \in E$ " und

aus VS gleich " $\dots E \subseteq z \dots$ "

folgt via **0-4**:

$$\beta \in z.$$

5: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z ",

aus 3 " $u \subseteq \beta$ ",

aus VS gleich " $u \in z \dots$ " und

aus 4 " $\beta \in z$ "

folgt via **68-4**:

$$u_sse_ \beta.$$

Ergo Thema1.2:

A2	$"\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (u_sse_ \beta)"$
----	--

1.3: Aus A1 gleich " $u \in \text{dom}(sse)$ " und

aus A2 gleich " $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (u_sse_ \beta)"$

folgt via **35-1(Def)**:

u untere sse_Schranke von E .

□

68-11. Nun wird eine Charakterisierung oberer *sse*-Schranken von E gegeben, wenn *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-11(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) *o obere sse-Schranke von E .*

ii) *“ $o \in z$ ” und “ $E \subseteq z$ ” und “ $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”.*

iii) *“ $o \in z$ ” und “ $E \subseteq z$ ” und “ $\bigcup E \subseteq o$ ”.*

Beweis 68-11 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich o obere $sse_Schranke$ von E .

1.1: Aus \rightarrow “ $sse_InklusionsRelation$ in z ” und
aus VS gleich “ o obere $sse_Schranke$ von E ”
folgt via **68-9**:

$$\boxed{A1 \mid “(o \in z) \wedge (E \subseteq z)”}$$

Thema1.2

$$\alpha \in E.$$

2: Aus VS gleich “ o obere $sse_Schranke$ von E ” und
aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E$ ”
folgt via **35-1(Def)**:

$$\alpha_sse_o.$$

3: Aus \rightarrow “ $sse_InklusionsRelation$ in z ” und
aus 2 “ α_sse_o ”
folgt via **68-4**:

$$\alpha \subseteq o.$$

Ergo **Thema1.2**:

$$\boxed{A2 \mid “\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)”}$$

1.3: Aus **A1** gleich “ $o \in z \dots$ ”,
aus **A1** gleich “ $\dots E \subseteq z$ ” und
aus **A2** gleich “ $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”
folgt:
 $(o \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)).$

$ii) \Rightarrow iii)$ VS gleich $(o \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)).$

1: Aus VS gleich “ $\dots \forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”
folgt via **1-15**:

$$\bigcup E \subseteq o.$$

2: Aus VS gleich “ $o \in z \dots$ ”,
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z \dots$ ” und
aus 1 “ $\bigcup E \subseteq o$ ”
folgt:

$$(o \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$$

Beweis **68-11** $\text{iii}) \Rightarrow \text{i})$ VS gleich $(o \in z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$

1.1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "

folgt via **68-6**:

$$\text{ran}(sse) = z.$$

2: Aus VS gleich " $o \in z \dots$ " und

aus 1.1 " $\text{ran}(sse) = z$ "

folgt:

A1 " $o \in \text{ran}(sse)$ "

Thema1.2

$$\beta \in E.$$

2: Aus Thema1.2 " $\beta \in E$ "

folgt via **1-15**:

$$\beta \subseteq \bigcup E.$$

3: Aus 2 " $\beta \subseteq \bigcup E$ " und

aus VS gleich " $\dots \bigcup E \subseteq o$ "

folgt via **0-6**:

$$\beta \subseteq o.$$

4: Aus Thema1.2 " $\beta \in E$ " und

aus VS gleich " $\dots E \subseteq z \dots$ "

folgt via **0-4**:

$$\beta \in z.$$

5: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z ",

aus 3 " $\beta \subseteq o$ ",

aus 4 " $\beta \in z$ " und

aus VS gleich " $o \in z \dots$ "

folgt via **68-4**:

$$\beta_sse_o.$$

Ergo Thema1.2:

A2 " $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (\beta_sse_o)$ "

1.3: Aus A1 gleich " $o \in \text{ran}(sse)$ " und

aus A2 gleich " $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (\beta_sse_o)$ "

folgt via **35-1(Def)**:

o obere sse_Schranke von E .

□

68-12. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, dann ist folgendes Kriterium für sse_Infima verfügbar:

68-12(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) inf ist $sse_Infimum$ von E .

ii) " inf untere $sse_Schranke$ von E "
und " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\alpha \subseteq inf)$ ".

Beweis 68-12 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich inf ist $sse_Infimum$ von E .

1.1: Aus VS gleich " inf ist $sse_Infimum$ von E "

folgt via **36-1(Def)**:

A1 | " inf untere $sse_Schranke$ von E "

Thema1.2

α untere $sse_Schranke$ von E .

2: Aus VS gleich " inf ist $sse_Infimum$ von E " und
aus Thema1.2 " α untere $sse_Schranke$ von E "

folgt via **36-1(Def)**: α_{sse_inf} .

3: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 2 " α_{sse_inf} "

folgt via **68-4**: $\alpha \subseteq inf$.

Ergo Thema1.2: A2 | " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\alpha \subseteq inf)$ "

1.3: Aus A1 und

aus A2

folgt:

$(inf \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E)$
 $\wedge (\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\alpha \subseteq inf)).$

Beweis 68-12 $ii) \Rightarrow i)$ VS gleich inf untere sse -Schranke von E
 $\wedge (\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\alpha \subseteq inf)).$

Thema1.1

β untere sse -Schranke von E

2.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
 aus Thema1.1 " β untere sse -Schranke von E "
 folgt via 68-9: $\beta \in z.$

2.2: Aus Thema1.1 " β untere sse -Schranke von E " und
 aus VS gleich " $\dots \forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\alpha \subseteq inf)$ "
 folgt: $\beta \subseteq inf.$

2.3: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
 aus VS gleich " inf untere sse -Schranke von $E \dots$ "
 folgt via 68-9: $inf \in z.$

3: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
 aus 2.2 " $\beta \subseteq inf$ ",
 aus 2.1 " $\beta \in z$ " und
 aus 2.3 " $inf \in z$ "
 folgt via 68-4: $\beta_sse_inf.$

Ergo Thema1.1:

A1 \mid " $\forall \beta : (\beta \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (\beta_sse_inf)$ "

1.2: Aus \rightarrow " inf untere sse -Schranke von E " und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : (\beta \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } z) \Rightarrow (\beta_sse_inf)$ "
 folgt via 36-1(Def): inf ist sse -Infimum von E .

□

68-13. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, dann ist folgendes Kriterium für $sse_Suprema$ verfügbar:

68-13(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→ sse InklusionsRelation in z .

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) sup ist $sse_Supremum$ von E .

ii) “ sup obere $sse_Schranke$ von E ”
und “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup \subseteq \alpha)$ ”.

Beweis 68-13 i) \Rightarrow ii) VS gleich sup ist $sse_Supremum$ von E .

1.1: Aus VS gleich “ sup ist $sse_Supremum$ von E ”

folgt via **36-1(Def)**:

A1 | “ sup obere $sse_Schranke$ von E ”

Thema1.2

α obere $sse_Schranke$ von E .

2: Aus VS gleich “ sup ist $sse_Supremum$ von E ” und
aus **Thema1.2** “ α obere $sse_Schranke$ von E ”

folgt via **36-1(Def)**: $sup_sse_ \alpha$.

3: Aus → “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 2 “ $sup_sse_ \alpha$ ”

folgt via **68-4**: $sup \subseteq \alpha$.

Ergo **Thema1.2**: A2 | “ $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup \subseteq \alpha)$ ”

1.3: Aus A1 und

aus A2

folgt:

$(sup \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E)$
 $\wedge (\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup \subseteq \alpha)).$

Beweis 68-13 $ii) \Rightarrow i)$ VS gleich sup obere $sse_Schranke$ von E
 $\wedge (\forall \alpha : (\alpha \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup \subseteq \alpha)).$

Thema1.1

β obere $sse_Schranke$ von E

2.1: Aus \rightarrow " $sse_InklusionsRelation$ in z " und
 aus Thema1.1 " β obere $sse_Schranke$ von E "
 folgt via 68-9: $\beta \in z.$

2.2: Aus Thema1.1 " β obere $sse_Schranke$ von E " und
 aus VS gleich " $\dots \forall \alpha : (\alpha \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup \subseteq \alpha)$ "
 folgt: $sup \subseteq \beta.$

2.3: Aus \rightarrow " $sse_InklusionsRelation$ in z " und
 aus VS gleich " sup obere $sse_Schranke$ von $E \dots$ "
 folgt via 68-9: $sup \in z.$

3: Aus \rightarrow " $sse_InklusionsRelation$ in z ",
 aus 2.2 " $sup \subseteq \beta$ ",
 aus 2.3 " $sup \in z$ " und
 aus 2.1 " $\beta \in z$ "
 folgt via 68-4: $sup_sse_ \beta.$

Ergo Thema1.1:

A1 \mid " $\forall \beta : (\beta \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \Rightarrow (sup_sse_ \beta)$ "

1.2: Aus \rightarrow " sup obere $sse_Schranke$ von E " und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : (\beta \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } z) \Rightarrow (sup_sse_ \beta)$ "
 folgt via 36-1(Def): sup ist $sse_Supremum$ von E .

□

68-14. Im folgenden Satz wird gesagt, wann $\bigcap E$ eine untere *sse*-Schranke und ein *sse*-Infimum von E ist, wobei hier *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-14(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→ sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E .

ii) $\bigcap E$ ist *sse*-Infimum von E .

iii) " $\bigcap E \in z$ " und " $E \subseteq z$ ".

Beweis **68-14** $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E .

Thema1.1

α untere *sse*-Schranke von E .

2: Aus \rightarrow "*sse* InklusionsRelation in z " und
aus **Thema1.1** " α untere *sse*-Schranke von E "
folgt via **68-10**: $\alpha \subseteq \bigcap E$.

3.1: Aus \rightarrow "*sse* InklusionsRelation in z " und
aus **Thema1.1** " α untere *sse*-Schranke von E "
folgt via **68-10**: $\alpha \in z$.

3.2: Aus \rightarrow "*sse* InklusionsRelation in z " und
aus **VS** gleich " $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E "
folgt via **68-10**: $\bigcap E \in z$.

4: Aus 2 " $\alpha \subseteq \bigcap E$ ",
aus 3.1 " $\alpha \in z$ " und
aus 3.2 " $\bigcap E \in z$ "
folgt via **68-4**: $\alpha_{sse-\bigcap E}$.

Ergo **Thema1.1**:

A1 $\left| \right. \text{"}\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha_{sse-\bigcap E})\text{"}$

1.2: Aus **VS** gleich " $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E " und
aus **A1** gleich " $\forall \alpha : (\alpha \text{ untere } sse\text{-Schranke von } E) \Rightarrow (\alpha_{sse-\bigcap E})$ "
folgt via **36-1(Def)**: $\bigcap E$ ist *sse*-Infimum von E .

Beweis 68-14 iii) \Rightarrow iiii) VS gleich $\bigcap E$ ist *sse*-Infimum von E .

- 1: Aus VS gleich “ $\bigcap E$ ist *sse*-Infimum von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E .
- 2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ” und
 aus 1 “ $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E ”
 folgt via **68-10**: $(\bigcap E \in z) \wedge (E \subseteq z)$.

iii) \Rightarrow i) VS gleich $(\bigcap E \in z) \wedge (E \subseteq z)$.

- 1: Via **0-6** gilt: $\bigcap E \subseteq \bigcap E$.
- 2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
 aus VS gleich “ $\bigcap E \in z \dots$ ”,
 aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ” und
 aus 1 “ $\bigcap E \subseteq \bigcap E$ ”
 folgt via **68-10**: $\bigcap E$ untere *sse*-Schranke von E .

□

68-15. Im folgenden Satz wird gesagt, wann $\bigcup E$ eine obere *sse*-Schranke und ein *sse*-Supremum von E ist, wobei hier *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-15(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\bigcup E$ obere *sse*-Schranke von E .

ii) $\bigcup E$ ist *sse*-Supremum von E .

iii) " $\bigcup E \in z$ " und " $E \subseteq z$ ".

Beweis 68-15 $\boxed{i) \Rightarrow ii)}$

VS gleich

 $\bigcup E$ obere sse_Schranke von E .**Thema1.1** α obere sse_Schranke von E .

2: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " und
 aus **Thema1.1** " α obere sse_Schranke von E "
 folgt via **68-11**:

$$\bigcup E \subseteq \alpha.$$

3.1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " und
 aus VS gleich " $\bigcup E$ obere sse_Schranke von E "
 folgt via **68-11**:

$$\bigcup E \in z.$$

3.2: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " und
 aus **Thema1.1** " α obere sse_Schranke von E "
 folgt via **68-11**:

$$\alpha \in z.$$

4: Aus 2 " $\bigcup E \subseteq \alpha$ ",
 aus 3.1 " $\bigcup E \in z$ " und
 aus 3.2 " $\alpha \in z$ "
 folgt via **68-4**:

$$\bigcup E_{sse} \alpha.$$

Ergo **Thema1.1**:

A1 " $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere sse_Schranke von } E) \Rightarrow (\bigcup E_{sse} \alpha)$ "

1.2: Aus VS gleich " $\bigcup E$ obere sse_Schranke von E " und
 aus **A1** gleich " $\forall \alpha : (\alpha \text{ obere sse_Schranke von } E) \Rightarrow (\bigcup E_{sse} \alpha)$ "
 folgt via **36-1(Def)**: $\bigcup E$ ist sse_Supremum von E .

Beweis 68-15 $\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{iii)}} \text{ VS gleich } \bigcup E \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } E.$

1: Aus VS gleich “ $\bigcup E$ ist $sse_Supremum$ von E ”
 folgt via **36-1(Def)**: $\bigcup E$ obere $sse_Schranke$ von E .

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
 aus 1 “ $\bigcup E$ obere $sse_Schranke$ von E ”
 folgt via **68-11**: $(\bigcup E \in z) \wedge (E \subseteq z).$

$\boxed{\text{iii)} \Rightarrow \text{i)}} \text{ VS gleich } (\bigcup E \in z) \wedge (E \subseteq z).$

1: Via **0-6** gilt: $\bigcup E \subseteq \bigcup E.$

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”,
 aus VS gleich “ $\bigcup E \in z \dots$ ”,
 aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ” und
 aus 1 “ $\bigcup E \subseteq \bigcup E$ ”
 folgt via **68-11**: $\bigcup E$ obere $sse_Schranke$ von E .

□

68-16. Durch Spezialisierung und unter Einbeziehung der leeren Menge folgt aus **68-14** das folgende Kriterium:

68-16(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii), iv) äquivalent:

i) $\bigcap z$ untere sse_Schranke von z .

ii) $\bigcap z$ ist sse_Infimum von z .

iii) $\bigcap z$ ist sse_Supremum von 0 .

iv) $\bigcap z \in z$.

Beweis 68-16 $\boxed{\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\bigcap z$ untere *sse*-Schranke von z .

Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcap z$ untere *sse*-Schranke von z ”
folgt via **68-14**:

$\bigcap z$ ist *sse*-Infimum von z .

$\boxed{\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich

$\bigcap z$ ist *sse*-Infimum von z .

- 1: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”
folgt via **68-6**: *sse* antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1 “*sse* antiSymmetrische Halbordnung in z ”
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 “*sse* Relation in $z \dots$ ”,
aus 2 “ $\dots sse$ reflexiv in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcap z$ ist *sse*-Infimum von z ”
folgt via **43-8**: $\bigcap z$ ist *sse*-Supremum von 0 .

$\boxed{\boxed{iii) \Rightarrow iv)}$ VS gleich

$\bigcap z$ ist *sse*-Supremum von 0 .

- 1: Aus VS gleich “ $\bigcap z$ ist *sse*-Supremum von 0 ”
folgt via **36-1(Def)**: $\bigcap z$ obere *sse*-Schranke von 0 .
- 2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus 1 “ $\bigcap z$ obere *sse*-Schranke von 0 ”
folgt via **68-9**: $\bigcap z \in z$.

$\boxed{\boxed{iv) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$\bigcap z \in z$.

- 1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z$.
- 2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
aus VS gleich “ $\bigcap z \in z$ ” und
aus 1 “ $z \subseteq z$ ”
folgt via **68-14**: $\bigcap z$ untere *sse*-Schranke von z .

□

68-17. Durch Spezialisierung und unter Einbeziehung der leeren Menge folgt aus **68-15** das folgende Kriterium:

68-17(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

→) sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii), iv) äquivalent:

i) $\bigcup z$ obere sse_Schranke von z .

ii) $\bigcup z$ ist sse_Supremum von z .

iii) $\bigcup z$ ist sse_Infimum von 0 .

iv) $\bigcup z \in z$.

Beweis 68-17 $\boxed{\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\bigcup z$ obere *sse*-Schranke von z .

Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcup z$ obere *sse*-Schranke von z ”
folgt via **68-15**:

$\bigcup z$ ist *sse*-Supremum von z .

$\boxed{\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich

$\bigcup z$ ist *sse*-Supremum von z .

1: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”
folgt via **68-6**: *sse* antiSymmetrische Halbordnung in z .

2: Aus 1 “*sse* antiSymmetrische Halbordnung in z ”
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.

3: Aus 2 “*sse* Relation in $z \dots$ ”,
aus 2 “ \dots *sse* reflexiv in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcup z$ ist *sse*-Supremum von z ”
folgt via **43-7**: $\bigcup z$ ist *sse*-Infimum von 0.

$\boxed{\boxed{iii) \Rightarrow iv)}$ VS gleich

$\bigcup z$ ist *sse*-Infimum von 0.

1: Aus VS gleich “ $\bigcup z$ ist *sse*-Infimum von 0”
folgt via **36-1(Def)**: $\bigcup z$ untere *sse*-Schranke von 0.

2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus 1 “ $\bigcup z$ untere *sse*-Schranke von 0”
folgt via **68-9**: $\bigcup z \in z$.

$\boxed{\boxed{iv) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$\bigcup z \in z$.

1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z$.

2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
aus VS gleich “ $\bigcup z \in z$ ” und
aus 1 “ $z \subseteq z$ ”
folgt via **68-15**: $\bigcup z$ obere *sse*-Schranke von z .

□

68-18. Im folgenden Satz wird fest gehalten, wann es eine “universelle” untere oder obere *sse*-Schranke gibt, wobei *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-18(Satz)

Aus “*sse* InklusionsRelation in z ” und “ $E \subseteq z$ ” und ...

- a) ... und “ $0 \in z$ ” folgt “ 0 untere *sse*-Schranke von E ”.
- b) ... und “ $\bigcup z \in z$ ” folgt “ $\bigcup z$ obere *sse*-Schranke von E ”.

Beweis 68-18 a) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (0 \in z)$.

1: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq \bigcap E$.

2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
 aus VS gleich “ $\dots 0 \in z$ ”,
 aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z \dots$ ” und
 aus 1 “ $0 \subseteq \bigcap E$ ”
 folgt via **68-10**: 0 untere *sse*-Schranke von E .

b) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (E \subseteq z) \wedge (\bigcup z \in z)$.

1: Aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z \dots$ ”
 folgt via **1-15**: $\bigcup E \subseteq \bigcup z$.

2: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
 aus VS gleich “ $\dots \bigcup z \in z$ ”,
 aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z \dots$ ” und
 aus 1 “ $\bigcup E \subseteq \bigcup z$ ”
 folgt via **68-11**: $\bigcup z$ obere *sse*-Schranke von E .

□

68-19. Das folgende Resultat wird durch Spezialisierungen aus **68-18** gewonnen:

68-19(Satz)

Aus "sse InklusionsRelation in z " und ...

- a) *... und " $0 \in z$ " folgt " 0 untere sse_Schranke von 0 ".*
- b) *... und " $0 \in z$ " folgt " 0 untere sse_Schranke von z ".*
- c) *... und " $\bigcup z \in z$ " folgt " $\bigcup z$ obere sse_Schranke von 0 ".*
- d) *... und " $\bigcup z \in z$ " folgt " $\bigcup z$ obere sse_Schranke von z ".*

Beweis 68-19 a) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (0 \in z).$

1: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq z.$

2: Aus VS gleich “ $sse \text{ InklusionsRelation in } z \dots$ ”,
 aus 1 “ $0 \subseteq z$ ” und
 aus VS gleich “ $\dots 0 \in z$ ”
 folgt via **68-18**: 0 untere $sse_Schranke$ von 0 .

b) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (0 \in z).$

1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z.$

2: Aus VS gleich “ $sse \text{ InklusionsRelation in } z \dots$ ”,
 aus 1 “ $z \subseteq z$ ” und
 aus VS gleich “ $\dots 0 \in z$ ”
 folgt via **68-18**: 0 untere $sse_Schranke$ von z .

c) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (\bigcup z \in z).$

1: Via **0-18** gilt: $0 \subseteq z.$

2: Aus VS gleich “ $sse \text{ InklusionsRelation in } z \dots$ ”,
 aus 1 “ $0 \subseteq z$ ” und
 aus VS gleich “ $\dots \bigcup z \in z$ ”
 folgt via **68-18**: $\bigcup z$ obere $sse_Schranke$ von 0 .

d) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z) \wedge (\bigcup z \in z).$

1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z.$

2: Aus VS gleich “ $sse \text{ InklusionsRelation in } z \dots$ ”,
 aus 1 “ $z \subseteq z$ ” und
 aus VS gleich “ $\dots \bigcup z \in z$ ”
 folgt via **68-18**: $\bigcup z$ obere $sse_Schranke$ von z .

□

68-20. Ist sse die InklusionsRelation in z , so ist jedes Element von z sowohl untere als auch obere $sse_Schranke$ von 0:

68-20(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $p \in z$.

ii) p untere $sse_Schranke$ von 0.

iii) p obere $sse_Schranke$ von 0.

Beweis 68-20

- 1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1 " sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ " und
aus 2 " $\dots sse$ reflexiv in z "
folgt via **43-5**:

$p \in z$
 $\Leftrightarrow (p \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } 0)$
 $\Leftrightarrow (p \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } 0).$

□

68-21. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, so hat jede Klasse höchstens ein $sse_Infimum$ und jede untere $sse_Schranke$ von E ist eine Teilklasse jedes $sse_Infimums$ von E :

68-21(Satz)

Aus “ sse InklusionsRelation in z ”
und “ inf ist $sse_Infimum$ von E ” und ...

a) ... und “ j ist $sse_Infimum$ von E ”

folgt “ $inf = j$ ”.

b) ... und “ u untere $sse_Schranke$ von E ”

folgt “ $u \subseteq inf$ ”.

Beweis 68-21 a) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z)$
 $\wedge (inf \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E) \wedge (j \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E).$

1: Aus VS gleich “ sse InklusionsRelation in $z \dots$ ”
folgt via **68-6**: sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “ sse antiSymmetrisch”,
aus VS gleich “ $\dots inf$ ist $sse_Infimum$ von $E \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots j$ ist $sse_Infimum$ von E ”
folgt via **46-2**: $inf = j$.

b) VS gleich $(sse \text{ InklusionsRelation in } z)$
 $\wedge (inf \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E) \wedge (u \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E).$

1: Aus VS gleich “ $\dots inf$ ist $sse_Infimum$ von $E \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots u$ untere $sse_Schranke$ von E ”
folgt via **36-1(Def)**: u_sse_inf .

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in $z \dots$ ” und
aus 1 “ u_sse_inf ”
folgt via **68-4**: $u \subseteq inf$.

□

68-22. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, so hat jede Klasse höchstens ein $sse_Supremum$ und jedes $sse_Supremum$ von E ist TeilKlasse jeder oberen $sse_Schranke$ von E :

68-22(Satz)

Aus “ sse InklusionsRelation in z ”
und “ sup ist $sse_Supremum$ von E ” und ...

a) ... und “ s ist $sse_Supremum$ von E ”

folgt “ $sup = s$ ”.

b) ... und “ o obere $sse_Schranke$ von E ”

folgt “ $sup \subseteq o$ ”.

Beweis 68-22 a) VS gleich (sse InklusionsRelation in z)
 $\wedge (sup \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } E) \wedge (s \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } E).$

1: Aus VS gleich “ sse InklusionsRelation in $z \dots$ ”

folgt via **68-6**:

sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “ sse antiSymmetrisch”,

aus VS gleich “ $\dots sup$ ist $sse_Supremum$ von $E \dots$ ” und

aus VS gleich “ $\dots s$ ist $sse_Supremum$ von E ”

folgt via **46-3**:

$sup = s.$

b) VS gleich

(sse InklusionsRelation in z)

$\wedge (sup \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } E) \wedge (o \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E).$

1: Aus VS gleich “ $\dots sup$ ist $sse_Supremum$ von $E \dots$ ” und

aus VS gleich “ $\dots o$ obere $sse_Schranke$ von E ”

folgt via **36-1(Def)**:

$sup_sse_o.$

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in $z \dots$ ” und

aus 1 “ sup_sse_o ”

folgt via **68-4**:

$sup \subseteq o.$

□

68-23. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, falls der Durchschnitt von E in z ist und falls E ein $sse_Infimum$ hat, dann ist $\bigcap E$ das $sse_Infimum$ von E :

68-23(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) sse \text{ InklusionsRelation in } z.$

$\rightarrow) \bigcap E \in z.$

$\rightarrow) inf \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E.$

Dann folgt:

a) $\bigcap E \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E.$

b) $inf = \bigcap E.$

Beweis 68-23

- 1: Aus $\rightarrow) "inf \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E"$
folgt via **36-1(Def)**: inf untere $sse_Schranke$ von E .
- 2: Aus $\rightarrow) "sse \text{ InklusionsRelation in } z"$ und
aus 1 " inf untere $sse_Schranke$ von E "
folgt via **68-9**: $E \subseteq z.$
3. a): Aus $\rightarrow) "sse \text{ InklusionsRelation in } z"$,
aus $\rightarrow) "\bigcap E \in z"$ und
aus 2 " $E \subseteq z$ "
folgt via **68-14**: $\bigcap E \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E.$
4. b): Aus $\rightarrow) "sse \text{ InklusionsRelation in } z"$,
aus $\rightarrow) "inf \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E"$ und
aus 3. a) " $\bigcap E \text{ ist } sse_Infimum \text{ von } E$ "
folgt via **68-21**: $inf = \bigcap E.$

□

68-24. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, falls die Vereinigung von E in z ist und falls E ein $sse_Supremum$ hat, dann ist $\bigcup E$ das $sse_Supremum$ von E :

68-24(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) sse InklusionsRelation in z .

\rightarrow) $\bigcup E \in z$.

\rightarrow) sup ist $sse_Supremum$ von E .

Dann folgt:

a) $\bigcup E$ ist $sse_Supremum$ von E .

b) $sup = \bigcup E$.

Beweis 68-24

1: Aus \rightarrow " sup ist $sse_Supremum$ von E "

folgt via **36-1**:

sup obere $sse_Schranke$ von E .

2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und

aus 1 " sup obere $sse_Schranke$ von E "

folgt via **68-9**:

$E \subseteq z$.

3. a): Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " ,

aus \rightarrow " $\bigcup E \in z$ " und

aus 2 " $E \subseteq z$ "

folgt via **68-15**:

$\bigcup E$ ist $sse_Supremum$ von E .

4. b): Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " ,

aus \rightarrow " sup ist $sse_Supremum$ von E " und

aus 3. a) " $\bigcup E$ ist $sse_Supremum$ von E "

folgt via **68-22**:

$sup = \bigcup E$.

□

68-25. Im Spezialfall $E = z$ und unter Einbeziehung der leeren Menge kann **68-23** verschärft werden:

68-25(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

p untere sse_Schranke von z .

\rightarrow
 $\underline{\hspace{4cm}}$ *oder*
 p ist sse_Supremum von 0 .

Dann folgt:

- a) *p ist sse_Infimum von z .*
- b) *p ist sse_Supremum von 0 .*
- c) *$p = \bigcap z$.*
- d) *$\bigcap z \in z$.*

Beweis 68-25

- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: *sse antiSymmetrische Halbordnung in z .*
- 2: Aus 1.1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: *$(sse\ Relation\ in\ z) \wedge (sse\ reflexiv\ in\ z)$.*

...

Beweis **68-25** ...

3.1: Nach " \rightarrow) oder" gilt:

p untere $sse_Schranke$ von z
 $\vee (p \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } 0).$

Fallunterscheidung

3.1.1.Fall

p untere $sse_Schranke$ von z .

Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ " und
 aus 3.1.1.Fall " p untere $sse_Schranke$ von z "
 folgt via **37-2**:

p ist $sse_Infimum$ von z .

3.1.2.Fall

p ist $sse_Supremum$ von 0.

Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ ",
 aus 2 "... sse reflexiv in z " und
 aus 3.1.2.Fall " p ist $sse_Supremum$ von 0"
 folgt via **43-8**:

p ist $sse_Infimum$ von z .

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A1 | " p ist $sse_Infimum$ von z "

3.a): Aus A1

folgt:

p ist $sse_Infimum$ von z .

3.1: Aus A1 gleich " p ist $sse_Infimum$ von z "
 folgt via **36-1(Def)**:

p untere $sse_Schranke$ von z .

4.b): Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ ",
 aus 2 "... sse reflexiv in z " und
 aus 3.a) " p ist $sse_Infimum$ von z "
 folgt via **43-8**:

p ist $sse_Supremum$ von 0.

4.1: Aus \rightarrow) " sse InklusionsRelation in z " und
 aus 3.1 " p untere $sse_Schranke$ von z "
 folgt via **68-9**:

$p \in z$.

...

Beweis 68-25 ...

5: Aus 4.1 " $p \in z$ "
folgt via **1-15**:

$$\bigcap z \subseteq p.$$

6: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " und
aus 3.1 " p untere sse_Schranke von z "
folgt via **68-10**:

$$p \subseteq \bigcap z.$$

7.c): Aus 6 " $p \subseteq \bigcap z$ " und
aus 5 " $\bigcap z \subseteq p$ "
folgt via **GleichheitsAxiom**:

$$p = \bigcap z.$$

8.d): Aus 4.1 " $p \in z$ " und
aus 7.c) " $p = \bigcap z$ "
folgt:

$$\bigcap z \in z.$$

□

68-26. Im Spezialfall $E = z$ und unter Einbeziehung der leeren Menge kann **68-24** verschärft werden:

68-26(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) *sse InklusionsRelation in z .*

\rightarrow)
 p obere sse_Schranke von z .

 p ist sse_Infimum von 0 .
 oder

Dann folgt:

- a) p ist sse_Supremum von z .
- b) p ist sse_Infimum von 0 .
- c) $p = \bigcup z$.
- d) $\bigcup z \in z$.

Beweis 68-26

- 1: Aus \rightarrow) “sse InklusionsRelation in z ”
 folgt via **68-6:** sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1.1 “sse antiSymmetrische Halbordnung in z ”
 folgt via **34-13:** (sse Relation in z) \wedge (sse reflexiv in z).

...

Beweis **68-26** ...

3.1: Nach " \rightarrow oder" gilt:

p obere $sse_Schranke$ von z
 $\vee (p \text{ ist } sse_Supremum \text{ von } 0).$

Fallunterscheidung

3.1.1.Fall

p obere $sse_Schranke$ von z .

Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ " und
 aus 3.1.1.Fall " p obere $sse_Schranke$ von z "
 folgt via **37-2**:

p ist $sse_Supremum$ von z .

3.1.2.Fall

p ist $sse_Infimum$ von 0 .

Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ ",
 aus 2 "... sse reflexiv in z " und
 aus 3.1.2.Fall " p ist $sse_Infimum$ von 0 "
 folgt via **43-7**:

p ist $sse_Supremum$ von z .

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A1 | " p ist $sse_Supremum$ von z "

3.a): Aus A1

folgt:

p ist $sse_Supremum$ von z .

3.1: Aus A1 gleich " p ist $sse_Supremum$ von z "

folgt via **36-1(Def)**:

p obere $sse_Schranke$ von z .

4.b): Aus 2 " sse Relation in $z \dots$ ",

aus 2 "... sse reflexiv in z " und

aus 3.a) " p ist $sse_Supremum$ von z "

folgt via **43-7**:

p ist $sse_Infimum$ von 0 .

4.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und

aus 3.1 " p obere $sse_Schranke$ von z "

folgt via **68-9**:

$p \in z$.

...

Beweis 68-26 ...

5: Aus 4.1 “ $p \in z$ ”
folgt via **1-15**:

$$p \subseteq \bigcup z.$$

6: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 3.1 “ p obere sse -Schranke von z ”
folgt via **68-11**:

$$\bigcup z \subseteq p.$$

7.c): Aus 5 “ $p \subseteq \bigcup z$ ” und
aus 6 “ $\bigcup z \subseteq p$ ”
folgt via **GleichheitsAxiom**:

$$p = \bigcup z.$$

8.d): Aus 4.1 “ $p \in z$ ” und
aus 7.c) “ $p = \bigcup z$ ”
folgt:

$$\bigcup z \in z.$$

□

68-27. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls min ein $sse_Minimum$ von E ist, dann ist min gleich $\bigcap E$ und $\bigcap E$ ist in E und in z :

68-27(Satz)

Es gelte:

→) sse InklusionsRelation in z .

→) min ist $sse_Minimum$ von E .

Dann folgt:

a) $min = \bigcap E$.

b) $\bigcap E \in E$.

c) $\bigcap E \in z$.

Beweis 68-27

1: Aus →) “ min ist $sse_Minimum$ von E ”

folgt via **38-1(Def)**: $(min \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \wedge (min \in E)$.

2.1: Aus →) “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 1 “ min untere $sse_Schranke$ von $E \dots$ ”

folgt via **68-10**: $(min \in z) \wedge (min \subseteq \bigcap E)$.

2.2: Aus 1 “ $\dots min \in E$ ”

folgt via **1-15**: $\bigcap E \subseteq min$.

3.a): Aus 2.1 “ $\dots min \subseteq \bigcap E$ ” und
aus 2.2 “ $\bigcap E \subseteq min$ ”

folgt via **GleichheitsAxiom**: $min = \bigcap E$.

4.b): Aus 1 “ $\dots min \in E$ ” und
aus 3.a) “ $min = \bigcap E$ ”

folgt: $\bigcap E \in E$.

4.c): Aus 2.1 “ $min \in z \dots$ ” und
aus 3.a) “ $min = \bigcap E$ ”

folgt: $\bigcap E \in z$.

□

68-28. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls max ein $sse_Maximum$ von E ist, dann ist max gleich $\bigcup E$ und $\bigcup E$ ist in E und in z :

68-28(Satz)

Es gelte:

→) sse InklusionsRelation in z .

→) max ist $sse_Maximum$ von E .

Dann folgt:

a) $max = \bigcup E$.

b) $\bigcup E \in E$.

c) $\bigcup E \in z$.

Beweis 68-28

1: Aus →) “ max ist $sse_Maximum$ von E ”

folgt via **38-1(Def)**: $(max \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \wedge (max \in E)$.

2.1: Aus →) “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 1 “ max obere $sse_Schranke$ von $E \dots$ ”

folgt via **68-11**: $(max \in z) \wedge (\bigcup E \subseteq max)$.

2.2: Aus 1 “ $\dots max \in E$ ”

folgt via **1-15**:

$$max \subseteq \bigcup E.$$

3.a): Aus 2.2 “ $max \subseteq \bigcup E$ ” und
aus 2.1 “ $\dots \bigcup E \subseteq max$ ”

folgt via **GleichheitsAxiom**:

$$max = \bigcup E.$$

4.b): Aus 1 “ $\dots max \in E$ ” und
aus 3.a) “ $max = \bigcup E$ ”

folgt:

$$\bigcup E \in E.$$

4.c): Aus 2.1 “ $max \in z \dots$ ” und
aus 3.a) “ $max = \bigcup E$ ”

folgt:

$$\bigcup E \in z.$$

□

68-29. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, dann hat eine Klasse E genau dann ein $sse_Minimum$, wenn $\bigcap E$ ein $sse_Minimum$ von E ist und dies ist genau dann der Fall, wenn $\bigcap E \in E \subseteq z$:

68-29(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

... sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Minimum$ von E .

ii) $\bigcap E$ ist $sse_Minimum$ von E .

iii) $\bigcap E \in E \subseteq z$.

Beweis **68-29** $\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E.$

1: Aus \rightarrow “ $sse_InklusionsRelation$ in z ” und
aus VS gleich “ $\dots \Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E$ ”
folgt via **68-27**: $\Omega = \bigcap E.$

2: Aus VS gleich “ $\dots \Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } z$ ” und
aus 2 “ $\Omega = \bigcap E$ ”
folgt: $\bigcap E \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } z.$

$\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich $\bigcap E \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E.$

1: Aus VS gleich “ $\bigcap E \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E$ ”
folgt via **38-1(Def)**: $(\bigcap E \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E) \wedge (\bigcap E \in E).$

2: Aus \rightarrow “ $sse_InklusionsRelation$ in z ” und
aus 1 “ $\bigcap E \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E \dots$ ”
folgt via **68-9**: $E \subseteq z.$

3: Aus 1 “ $\dots \bigcap E \in E$ ” und
aus 2 “ $E \subseteq z$ ”
folgt: $\bigcap E \in E \subseteq z.$

$\boxed{iii) \Rightarrow i)}$ VS gleich $\bigcap E \in E \subseteq z.$

1.1: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega = \bigcap E.$

1.2: Aus VS gleich “ $\bigcap E \in E \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**: $\bigcap E \in z.$

2: Aus \rightarrow “ $sse_InklusionsRelation$ in z ”,
aus 1.2 “ $\bigcap E \in z$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ”
folgt via **68-14**: $\bigcap E \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E.$

3: Aus 2 “ $\bigcap E \text{ untere } sse_Schranke \text{ von } E$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcap E \in E \dots$ ”
folgt via **38-1(Def)**: $\bigcap E \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E.$

4: Aus 1.1 “ $\dots \Omega = \bigcap E$ ” und
aus 3 “ $\bigcap E \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E$ ”
folgt: $\Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E.$

5: Aus 1.1 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 4 “ $\Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E$ ”
folgt: $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } sse_Minimum \text{ von } E.$

□

68-30. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, dann hat eine Klasse E genau dann ein $sse_Maximum$, wenn $\bigcup E$ ein $sse_Maximum$ von E ist und dies ist genau dann der Fall, wenn $\bigcup E \in E \subseteq z$:

68-30(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

... sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Maximum$ von E .

ii) $\bigcup E$ ist $sse_Maximum$ von E .

iii) $\bigcup E \in E \subseteq z$.

Beweis 68-30 $\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E.$

1: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\dots \Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E$ ”
folgt via **68-28**: $\Omega = \bigcup E.$

2: Aus VS gleich “ $\dots \Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } z$ ” und
aus 2 “ $\Omega = \bigcup E$ ”
folgt: $\bigcup E \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } z.$

$\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich $\bigcup E \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E.$

1: Aus VS gleich “ $\bigcup E \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E$ ”
folgt via **38-1(Def)**: $(\bigcup E \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E) \wedge (\bigcup E \in E).$

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 1 “ $\bigcup E \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E \dots$ ”
folgt via **68-9**: $E \subseteq z.$

3: Aus 1 “ $\dots \bigcup E \in E$ ” und
aus 2 “ $E \subseteq z$ ”
folgt: $\bigcup E \in E \subseteq z.$

$\boxed{iii) \Rightarrow i)}$ VS gleich $\bigcup E \in E \subseteq z.$

1.1: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega = \bigcup E.$

1.2: Aus VS gleich “ $\bigcup E \in E \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**: $\bigcup E \in z.$

2: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”,
aus 1.2 “ $\bigcup E \in z$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq z$ ”
folgt via **68-15**: $\bigcup E \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E.$

3: Aus 2 “ $\bigcup E \text{ obere } sse_Schranke \text{ von } E$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcup E \in E \dots$ ”
folgt via **38-1(Def)**: $\bigcup E \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E.$

4: Aus 1.1 “ $\dots \Omega = \bigcup E$ ” und
aus 3 “ $\bigcup E \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E$ ”
folgt: $\Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E.$

5: Aus 1.1 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 4 “ $\Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E$ ”
folgt: $\exists \Omega : \Omega \text{ ist } sse_Maximum \text{ von } E.$

□

68-31. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, so ist aus **68-29** durch Spezialisierung $E = z$ leicht folgendes Kriterium für die Existenz eines $sse_Minimum$ s von z zu gewinnen:

68-31(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

... sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Minimum$ von z .

ii) $\bigcap z$ ist $sse_Minimum$ von z .

iii) $\bigcap z \in z$.

Beweis 68-31 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Minimum$ von z .

Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Minimum$ von z ”
folgt via **68-29**:

$\bigcap z$ ist $sse_Minimum$ von z .

$ii) \Rightarrow iii)$ VS gleich

$\bigcap z$ ist $sse_Minimum$ von z .

Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcap z$ ist $sse_Minimum$ von z ”
folgt via **68-29**:

$\bigcap z \in z$.

$iii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$\bigcap z \in z$.

1: Via **0-6** gilt:

$z \subseteq z$.

2: Aus VS gleich “ $\bigcap z \in z$ ” und
aus 1 “ $z \subseteq z$ ”
folgt:

$\bigcap z \in z \subseteq z$.

3: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ” und
aus 2 “ $\bigcap z \in z \subseteq z$ ”
folgt via **68-29**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist $sse_Minimum$ von z .

□

68-32. Falls *sse* die InklusionsRelation in z ist, so ist aus **68-30** durch Spezialisierung $E = z$ leicht folgendes Kriterium für die Existenz eines *sse*_Maximums von z zu gewinnen:

68-32(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow) *sse InklusionsRelation in z .*

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\exists \Omega : \Omega$ ist *sse*_Maximum von z .

ii) $\bigcup z$ ist *sse*_Maximum von z .

iii) $\bigcup z \in z$.

Beweis 68-32 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

$\exists \Omega : \Omega$ ist *sse*_Maximum von z .

Aus \rightarrow) “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\exists \Omega : \Omega$ ist *sse*_Maximum von z ”
folgt via **68-30**:

$\bigcup z$ ist *sse*_Maximum von z .

$ii) \Rightarrow iii)$ VS gleich

$\bigcup z$ ist *sse*_Maximum von z .

Aus \rightarrow) “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus VS gleich “ $\bigcup z$ ist *sse*_Maximum von z ”
folgt via **68-30**:

$\bigcup z \in z$.

$iii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$\bigcup z \in z$.

1: Via **0-6** gilt:

$z \subseteq z$.

2: Aus VS gleich “ $\bigcup z \in z$ ” und
aus 1 “ $z \subseteq z$ ”
folgt:

$\bigcup z \in z \subseteq z$.

3: Aus \rightarrow) “*sse* InklusionsRelation in z ” und
aus 2 “ $\bigcup z \in z \subseteq z$ ”
folgt via **68-30**:

$\exists \Omega : \Omega$ ist *sse*_Maximum von z .

□

68-33. Nun folgt eine Charakterisierung *sse_minimaler* Elemente von E , wenn *sse* die InklusionsRelation in z ist und E eine TeilKlasse von z ist:

68-33(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

\rightarrow $E \subseteq z$.

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) p ist *sse_minimales Element* von E .

ii) " $p \in E$ " und " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)$ ".

iii) " $p \in E$ " und " $\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)$ ".

Beweis **68-33** $\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich p ist *sse_minimales* Element von E .

1.1: Aus VS gleich “ p ist *sse_minimales* Element von E ”

folgt via **39-1(Def)**:

$A1 \mid “p \in E”$

Thema1.2

$(\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p).$

2.1: Aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E \dots$ ” und
aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**:

$\alpha \in z.$

2.2: Aus **A1** gleich “ $p \in E$ ” und
aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**:

$p \in z.$

3: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
aus **Thema1.2** “ $\dots \alpha \subseteq p$ ”,
aus 2.1 “ $\alpha \in z$ ” und
aus 2.2 “ $p \in z$ ”
folgt via **68-4**:

$\alpha_sse_p.$

4: Aus VS gleich “ p ist *sse_minimales* Element von E ”,
aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E \dots$ ” und
aus 3 “ α_sse_p ”
folgt via **39-1(Def)**:

$p_sse_a.$

5: Aus 4 “ p_sse_a ”
folgt via **68-4**:

$p \subseteq \alpha.$

Ergo **Thema1**:

$A2 \mid “\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)”$

1.3: Aus **A1** gleich “ $p \in E$ ” und

aus **A1** gleich “ $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)”$

folgt:

$(p \in E) \wedge (\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)).$

Beweis 68-33

ii) \Rightarrow iii) VS gleich $(p \in E) \wedge (\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)).$

Thema1.1

$$(\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p).$$

2: Aus Thema1.1 " $\beta \in E \dots$ ",
 aus Thema1.1 " $\dots \beta \subseteq p$ " und
 aus VS gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha \subseteq p)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)$ "
 folgt: $p \subseteq \beta.$

3: Aus 2 " $p \subseteq \beta$ " und
 aus Thema1.1 " $\dots \beta \subseteq p$ "
 folgt via **GleichheitsAxiom:** $p = \beta.$

Ergo Thema1:

A1 \mid " $\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)$ "

1.2: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)$ "
 folgt: $(p \in E) \wedge (\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)).$

Beweis 68-33

iii) \Rightarrow i)

VS gleich

$$(p \in E) \wedge (\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)).$$

Thema1.1

$$(\alpha \in E) \wedge (\alpha_sse_p).$$

2: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " undaus Thema1.1 " $\dots \alpha_sse_p$ "

folgt via 68-4:

$$\alpha \subseteq p.$$

3: Aus Thema1.1 " $\alpha \in E \dots$ ",aus 2 " $\alpha \subseteq p$ " undaus VS gleich " $\dots \forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (\beta \subseteq p)) \Rightarrow (p = \beta)$ "

folgt:

$$p = \alpha.$$

4: Aus 3 " $p = \alpha$ "

folgt via 0-6:

$$p \subseteq \alpha.$$

5.1: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " undaus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via 0-4:

$$p \in z.$$

5.2: Aus Thema1.1 " $\alpha \in E \dots$ " undaus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via 0-4:

$$\alpha \in z.$$

6: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z ",aus 4 " $p \subseteq \alpha$ ",aus 5.1 " $p \in z$ " undaus 5.2 " $\alpha \in z$ "

folgt via 68-4:

$$p_sse_ \alpha.$$

Ergo Thema1.1:

A1	\mid " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha_sse_p)) \Rightarrow (p_sse_ \alpha)$ "
----	--

1.2: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " undaus A1 gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (\alpha_sse_p)) \Rightarrow (p_sse_ \alpha)$ "folgt via 39-1(Def): p ist sse_minimales Element von E .

□

68-34. Nun folgt eine Charakterisierung *sse*-maximaler Elemente von E , wenn *sse* die InklusionsRelation in z ist und E eine TeilKlasse von z ist:

68-34(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

→) sse InklusionsRelation in z .

→) $E \subseteq z$.

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) *p ist sse-maximales Element von E .*

ii) *“ $p \in E$ ” und “ $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)$ ”.*

iii) *“ $p \in E$ ” und “ $\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p)$ ”.*

Beweis **68-34** $\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich p ist *sse*-maximales Element von E .

1.1: Aus VS gleich “ p ist *sse*-maximales Element von E ”

folgt via **39-1(Def)**:

$A1 \mid “p \in E”$

Thema1.2

$(\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha).$

2.1: Aus **A1** gleich “ $p \in E$ ” und
aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**:

$p \in z.$

2.2: Aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E \dots$ ” und
aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
folgt via **0-4**:

$\alpha \in z.$

3: Aus \rightarrow “*sse* InklusionsRelation in z ”,
aus **Thema1.2** “ $\dots p \subseteq \alpha$ ”,
aus 2.1 “ $p \in z$ ” und
aus 2.2 “ $\alpha \in z$ ”
folgt via **68-4**:

$p_sse_ \alpha.$

4: Aus VS gleich “ p ist *sse*-maximales Element von E ”,
aus **Thema1.2** “ $\alpha \in E \dots$ ” und
aus 3 “ $p_sse_ \alpha$ ”
folgt via **39-1(Def)**:

$\alpha_sse_p.$

5: Aus 4 “ α_sse_p ”
folgt via **68-4**:

$\alpha \subseteq p.$

Ergo **Thema1**:

$A2 \mid “\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)”$

1.3: Aus **A1** gleich “ $p \in E$ ” und

aus **A1** gleich “ $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)$ ”

folgt:

$(p \in E) \wedge (\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (p \subseteq \alpha)).$

Beweis 68-34

ii) \Rightarrow iii) VS gleich $(p \in E) \wedge (\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)).$

Thema1.1

$$(\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta).$$

2: Aus Thema1.1 " $\beta \in E \dots$ ",
 aus Thema1.1 " $\dots p \subseteq \beta$ " und
 aus VS gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p \subseteq \alpha)) \Rightarrow (\alpha \subseteq p)$ "
 folgt: $\beta \subseteq p.$

3: Aus 2 " $\beta \subseteq p$ " und
 aus Thema1.1 " $\dots p \subseteq \beta$ "
 folgt via **GleichheitsAxiom:** $\beta = p.$

Ergo Thema1:

$A1 \mid \quad \text{"} \forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p) \text{"}$
--

1.2: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p)$ "
 folgt: $(p \in E) \wedge (\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p)).$

Beweis 68-34

iii) \Rightarrow i)

VS gleich

$$(p \in E) \wedge (\forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p)).$$

Thema1.1

$$(\alpha \in E) \wedge (p_sse_ \alpha).$$

2: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z " und
aus Thema1.1 " $\dots p_sse_ \alpha$ "

folgt via 68-4:

$$p \subseteq \alpha.$$

3: Aus Thema1.1 " $\alpha \in E \dots$ ",
aus 2 " $p \subseteq \alpha$ " und

aus VS gleich " $\dots \forall \beta : ((\beta \in E) \wedge (p \subseteq \beta)) \Rightarrow (\beta = p)$ "

folgt:

$$\alpha = p.$$

4: Aus 3 " $\alpha = p$ "

folgt via 0-6:

$$\alpha \subseteq p.$$

5.1: Aus Thema1.1 " $\alpha \in E \dots$ " und
aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via 0-4:

$$\alpha \in z.$$

5.2: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " und
aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "

folgt via 0-4:

$$p \in z.$$

6: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z ",
aus 4 " $\alpha \subseteq p$ ",

aus 5.1 " $\alpha \in z$ " undaus 5.2 " $p \in z$ "

folgt via 68-4:

$$\alpha_sse_p.$$

Ergo Thema1.1:

$$\boxed{\text{A1} \mid \forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p_sse_ \alpha)) \Rightarrow (\alpha_sse_p)}$$

1.2: Aus VS gleich " $p \in E \dots$ " und

aus A1 gleich " $\forall \alpha : ((\alpha \in E) \wedge (p_sse_ \alpha)) \Rightarrow (\alpha_sse_p)$ "

folgt via 39-1(Def):

 p ist sse-maximales Element von E .

□

68-35. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls μin ein $sse_minimales$ Element von E ist, dann ist μin gleich jedem $p \in E$ mit p_sse_min :

68-35(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) sse \text{ InklusionsRelation in } z.$
- $\rightarrow) \mu in \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } E.$
- $\rightarrow) p \in E.$
- $\rightarrow) p_sse_min.$

Dann folgt “ $p = \mu in$ ”.

Beweis 68-35

- 1: Aus $\rightarrow) “sse \text{ InklusionsRelation in } z”$
folgt via **68-6:** $sse \text{ antiSymmetrisch.}$
- 2: Aus 1 “ $sse \text{ antiSymmetrisch}”$,
aus $\rightarrow) “\mu in \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } E”$,
aus $\rightarrow) “p \in E”$ und
aus $\rightarrow) “p_sse_min”$
folgt via **46-4:** $p = \mu in.$

□

68-36. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls μax ein $sse_maximales$ Element von E ist, dann ist μax gleich jedem $p \in E$ mit μax_sse_p :

68-36(Satz)

Es gelte:

- $\rightarrow) sse \text{ InklusionsRelation in } z.$
- $\rightarrow) \mu ax \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } E.$
- $\rightarrow) p \in E.$
- $\rightarrow) \mu ax_sse_p.$

Dann folgt “ $p = \mu ax$ ”.

Beweis 68-36

1: Aus $\rightarrow) “sse \text{ InklusionsRelation in } z”$

folgt via **68-6**:

sse antiSymmetrisch.

2: Aus 1 “ sse antiSymmetrisch” ,

aus $\rightarrow) “\mu ax \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } E”$,

aus $\rightarrow) “p \in E”$ und

aus $\rightarrow) “\mu ax_sse_p”$

folgt via **46-5**:

$p = \mu ax.$

□

68-37. Falls *sse* die InklusionsRelation in z ist, dann ist, einer allgemeinen, merkwürdigen Gesetzmäßigkeit folgend, im Fall $z \cap E = 0$ jedes Element aus E ein *sse_minimales* und ein *sse_maximales* Element von E :

68-37(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

$\rightarrow z \cap E = 0$.

$\rightarrow \mu \in E$.

Dann folgt:

a) μ ist *sse_minimales* Element von E .

b) μ ist *sse_maximales* Element von E .

Beweis 68-37

- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: *sse antiSymmetrische Halbordnung in z .*
- 2: Aus 1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: *sse Relation in z .*
- 3.a): Aus 1 "sse Relation in z ",
aus \rightarrow " $z \cap E = 0$ " und
aus \rightarrow " $\mu \in E$ "
folgt via **39-24**: μ ist *sse_minimales* Element von E .
- 3.b): Aus 1 "sse Relation in z ",
aus \rightarrow " $z \cap E = 0$ " und
aus \rightarrow " $\mu \in E$ "
folgt via **39-24**: μ ist *sse_maximales* Element von E .

□

68-38. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, falls $y \subseteq z$ und falls $q \in y$ eine echte TeilKlasse von p ist, dann ist p kein $sse_minimales$ Element von y :

68-38(Satz)

Es gelte:

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

\rightarrow $q \in y \subseteq z$.

\rightarrow $q \subset p$.

Dann folgt " p kein $sse_minimales$ Element von y ".

Beweis 68-38

1: Es gilt:

p ist $sse_minimales$ Element von y

\vee

$\neg(p \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

p ist $sse_minimales$ Element von y .

2: Aus \rightarrow " $q \subset p$ "

folgt via **57-1(Def)**:

$(q \subseteq p) \wedge (q \neq p).$

3: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",

\rightarrow " $\dots y \subseteq z$ ",

aus **1.1.Fall** " p ist $sse_minimales$ Element von y ",

aus \rightarrow " $q \in y$ " und

aus 2 " $q \subseteq p$ ".

folgt via **68-33**:

$p = q$.

4: Es gilt 3 " $p = q$ ".

Es gilt 2 " $\dots q \neq p$ ".

Ex falso quodlibet folgt:

p kein $sse_minimales$ Element von y .

1.2.Fall

$\neg(p \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$

Aus **1.2.Fall** " $\neg(p \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y)$ "

folgt via **39-1(Def)**:

p kein $sse_minimales$ Element von y .

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

p kein $sse_minimales$ Element von y .

□

68-39. Falls *sse* die InklusionsRelation in z ist, falls $y \subseteq z$ und falls p eine *echte TeilKlasse* von $q \in y$ ist, dann ist p kein *sse_maximales Element* von y :

68-39(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

\rightarrow $q \in y \subseteq z$.

\rightarrow $p \subset q$.

Dann folgt " *p kein sse_maximales Element von y* ".

Beweis 68-39

1: Es gilt: p ist *sse_maximales Element* von y
 \vee
 $\neg(p$ ist *sse_maximales Element* von y).

Fallunterscheidung

1.1.Fall

p ist *sse_maximales Element* von y .

2: Aus \rightarrow " $p \subset q$ "
 folgt via **57-1(Def)**:

$$(p \subseteq q) \wedge (p \neq q).$$

3: Aus \rightarrow "*sse InklusionsRelation in z* ",
 \rightarrow " $\dots y \subseteq z$ ",
 aus **1.1.Fall** " p ist *sse_maximales Element* von y ",
 aus \rightarrow " $q \in y$ " und
 aus 2 " $p \subseteq q \dots$ "
 folgt via **68-34**:

$$q = p.$$

4: Es gilt 3 " $q = p$ ".
 Es gilt 2 " $\dots p \neq q$ ".

Ex falso quodlibet folgt: p kein *sse_maximales Element* von y .

1.2.Fall

$\neg(p$ ist *sse_maximales Element* von y).

Aus **1.2.Fall** " $\neg(p$ ist *sse_maximales Element* von y)"
 folgt via **39-1(Def)**: p kein *sse_maximales Element* von y .

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

p kein *sse_maximales Element* von y .

□

68-40. Falls *sse* die InklusionsRelation in z ist, falls y eine TeilKlasse von z ist und falls es zu jedem Element α von y ein weiteres Element von y gibt, das eine *echte TeilKlasse* von α ist, dann hat y kein *sse_minimales* Element:

68-40(Satz)

Es gelte:

→) *sse InklusionsRelation in z .*

→) $y \subseteq z$.

→) $\forall \alpha : (\alpha \in y) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \subset \alpha))$.

Dann folgt “ y hat kein sse_minimales Element”.

Beweis 68-40

- 1: Es gilt: $\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y$
 \vee
 $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$

Fallunterscheidung**1.1.Fall** $\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y$

- 2: Aus 1.1.Fall "... Ψ ist $sse_minimales$ Element von y "
 folgt via **39-1(Def)**: $\Psi \in y.$
- 3: Aus 3 " $\Psi \in y$ " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha : (\alpha \in y) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \subset \alpha))$ "
 folgt: $\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Omega \subset \Psi).$
- 4: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
 aus 3 "... $\Omega \in y$...",
 aus \rightarrow " $y \subseteq z$ " und
 aus 3 "... $\Omega \subset \Psi$ "
 folgt via **68-38**: Ψ kein $sse_minimales$ Element von $y.$
- 5: Aus 4
 folgt via **39-1(Def)**: $\neg(\Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$
- 6: Es gilt 5 " $\neg(\Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y)$ ".
 Es gilt 1.1.Fall "... Ψ ist $sse_minimales$ Element von y ".
 Ex falso quodlibet folgt: $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element}).$

1.2.Fall $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$ **Ende Fallunterscheidung** In beiden Fällen gilt: $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_minimales \text{ Element von } y).$ Konsequenz via **39-1(Def)**: y hat kein $sse_minimales$ Element.

□

68-41. Falls *sse* die InklusionsRelation in z ist, falls y eine TeilKlasse von z ist und falls jedes Element von y *echte TeilKlasse* eines weiteren Elementes von y ist, dann hat y kein *sse_maximales* Element:

68-41(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *sse InklusionsRelation in z .*

$\rightarrow y \subseteq z$.

$\rightarrow \forall \alpha : (\alpha \in y) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\alpha \subset \Omega)).$

Dann folgt “ y hat kein sse_maximales Element”.

Beweis 68-41

1: Es gilt:

$$\begin{aligned} & \exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y \\ & \vee \\ & \neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y). \end{aligned}$$

Fallunterscheidung**1.1.Fall** $\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y$

2: Aus 1.1.Fall "... Ψ ist $sse_maximales$ Element von y "
folgt via **39-1(Def)**: $\Psi \in y$.

3: Aus 3 " $\Psi \in y$ " und
aus \rightarrow " $\forall \alpha : (\alpha \in y) \Rightarrow (\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\alpha \subset \Omega))$ "
folgt: $\exists \Omega : (\Omega \in y) \wedge (\Psi \subset \Omega)$.

4: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus 3 "... $\Omega \in y$...",
aus \rightarrow " $y \subseteq z$ " und
aus 3 "... $\Psi \subset \Omega$ "
folgt via **68-39**: Ψ kein $sse_maximales$ Element von y .

5: Aus 4
folgt via **39-1(Def)**: $\neg(\Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y)$.

6: Es gilt 5 " $\neg(\Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y)$ ".
Es gilt 1.1.Fall "... Ψ ist $sse_maximales$ Element von y ".
Ex falso quodlibet folgt: $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element})$.

1.2.Fall $\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y)$.**Ende Fallunterscheidung** In beiden Fällen gilt:

$$\neg(\exists \Psi : \Psi \text{ ist } sse_maximales \text{ Element von } y).$$

Konsequenz via **39-1(Def)**: y hat kein $sse_maximales$ Element.

□

68-42. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls $\bigcup E$ eine Unmenge ist, dann ist E oben $sse_unbeschränkt$:

68-42(Satz)

Es gelte:

\rightarrow sse InklusionsRelation in z .

$\rightarrow \bigcup E$ Unmenge.

Dann folgt " E oben $sse_unbeschränkt$ ".

Beweis 68-42

1: Es gilt:

$\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E

\vee

$\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E).

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E .

2.1: Aus 1.1.Fall "... Ω obere $sse_Schranke$ von E "

folgt via **35-5**:

Ω Menge.

2.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und

aus 1.1.Fall "... Ω obere $sse_Schranke$ von E "

folgt via **68-11**:

$\bigcup E \subseteq \Omega$.

3: Aus 2.2 " $\bigcup E \subseteq \Omega$ " und

aus 2.1 " Ω Menge"

folgt via **TeilMengenAxiom**:

$\bigcup E$ Menge.

4: Es gilt 3 " $\bigcup E$ Menge".

Es gilt \rightarrow " $\bigcup E$ Unmenge".

Ex falso quodlibet folgt:

$\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E).

1.2.Fall

$\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E).

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

$\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $sse_Schranke$ von E).

Konsequenz via **35-1(Def)**:

E oben $sse_unbeschränkt$.

□

68-43. Es folgt Hinreichendes für “ w ist $sse_vermehrend$ auf E ”, wobei hier sse die InklusionsRelation in z ist:

68-43(Satz)

Es gelte:

→) sse InklusionsRelation in z .

→) $E \subseteq z$.

→) $\text{ran } w \subseteq z$.

→) $E \subseteq \text{dom } w$.

→) $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\alpha \subseteq \beta)$.

Dann folgt “ w ist $sse_vermehrend$ auf E ”.

Beweis 68-43**Thema1.1** $\gamma \in E.$

2.1: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq \text{dom } w$ "
 folgt via **0-4**:

 $\gamma \in \text{dom } w.$

2.2: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\gamma \in z.$

3: Aus 2.1 " $\gamma \in \text{dom } w$ "
 folgt via **7-7**:

 $\exists \Omega : (\Omega \in \text{ran } w) \wedge ((\gamma, \Omega) \in w).$

4.1: Aus 3 " $\dots \Omega \in \text{ran } w \dots$ " und
 aus \rightarrow " $\text{ran } w \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\Omega \in z.$

4.2: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ ",
 aus 3 " $\dots (\gamma, \Omega) \in w$ " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\alpha \subseteq \beta)$ "
 folgt:
 $\gamma \subseteq \Omega.$

5: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
 aus 4.2 " $\gamma \subseteq \Omega$ ",
 aus 2.2 " $\gamma \in z$ " und
 aus 4.1 " $\Omega \in z$ "
 folgt via **68-4**:

 $\gamma_sse_ \Omega.$

6: Aus 3 " $\exists \Omega \dots$ ",
 aus 3 " $\dots (\gamma, \Omega) \in w$ " und
 aus 5 " $\gamma_sse_ \Omega$ "
 folgt:

 $\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\gamma_sse_ \Omega).$

Ergo Thema1.1:

A1	$\forall \gamma : (\gamma \in E) \Rightarrow (\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\gamma_sse_ \Omega))$
----	---

...

Beweis 68-43**Thema1.2**

$$(\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w).$$

2.1: Aus Thema1.2 “ $\gamma \in E \dots$ ” und
 aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
 folgt via **0-4**:

$$\gamma \in z.$$

2.2: Aus Thema1.2 “ $\dots (\gamma, \delta) \in w$ ”
 folgt via **7-5**:

$$\delta \in \text{ran } w.$$

2.3: Aus Thema1.2 “ $\gamma \in E \dots$ ”,
 aus Thema1.2 “ $\dots (\gamma, \delta) \in w$ ” und
 aus \rightarrow “ $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\alpha \subseteq \beta)$ ”
 folgt:

$$\gamma \subseteq \delta.$$

3: Aus 2.2 “ $\delta \in \text{ran } w$ ” und
 aus \rightarrow “ $\text{ran } w \subseteq z$ ”
 folgt via **0-4**:

$$\delta \in z.$$

4: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”,
 aus 2.3 “ $\gamma \subseteq \delta$ ”,
 aus 2.1 “ $\gamma \in z$ ” und
 aus 3 “ $\delta \in z$ ”
 folgt via **68-4**:

$$\gamma_sse_ \delta.$$

Ergo Thema1.2:

A2 “ $\forall \gamma, \delta : ((\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w)) \Rightarrow (\gamma_sse_ \delta)$ ”
--

1.3: Aus A1 gleich “ $\forall \gamma : (\gamma \in E) \Rightarrow (\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\gamma_sse_ \Omega))$ ” und
 aus A2 gleich “ $\forall \gamma, \delta : ((\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w)) \Rightarrow (\gamma_sse_ \delta)$ ”
 folgt via **30-7(Def)**: w ist $sse_vermehrend$ auf E .

□

68-44. Es folgt Hinreichendes für “ w ist *sse*-verringend auf E ”, wobei hier *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-44(Satz)

Es gelte:

→) *sse* InklusionsRelation in z .

→) $E \subseteq z$.

→) $\text{ran } w \subseteq z$.

→) $E \subseteq \text{dom } w$.

→) $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\beta \subseteq \alpha)$.

*Dann folgt “ w ist *sse*-verringend auf E ”.*

Beweis 68-44**Thema1.1** $\gamma \in E.$

2.1: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq \text{dom } w$ "
 folgt via **0-4**:

 $\gamma \in \text{dom } w.$

2.2: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\gamma \in z.$

3: Aus 2.1 " $\gamma \in \text{dom } w$ "
 folgt via **7-7**:

 $\exists \Omega : (\Omega \in \text{ran } w) \wedge ((\gamma, \Omega) \in w).$

4.1: Aus 3 " $\dots \Omega \in \text{ran } w \dots$ " und
 aus \rightarrow " $\text{ran } w \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\Omega \in z.$

4.2: Aus Thema1.1 " $\gamma \in E$ " ,
 aus 3 " $\dots (\gamma, \Omega) \in w$ " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\beta \subseteq \alpha)$ "
 folgt:

 $\Omega \subseteq \gamma.$

5: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " ,
 aus 4.2 " $\Omega \subseteq \gamma$ " ,
 aus 4.1 " $\Omega \in z$ " und
 aus 2.2 " $\gamma \in z$ "
 folgt via **68-4**:

 $\Omega_{sse_}\gamma.$

6: Aus 3 " $\exists \Omega \dots$ " ,
 aus 3 " $\dots (\gamma, \Omega) \in w$ " und
 aus 5 " $\Omega_{sse_}\gamma$ "
 folgt:

 $\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\Omega_{sse_}\gamma).$

Ergo Thema1.1:

A1 " $\forall \gamma : (\gamma \in E) \Rightarrow (\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\Omega_{sse_}\gamma))$ "

...

Beweis 68-44**Thema1.2**

$$(\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w).$$

2.1: Aus Thema1.2 “ $\gamma \in E \dots$ ” und
 aus \rightarrow “ $E \subseteq z$ ”
 folgt via **0-4**:

$$\gamma \in z.$$

2.2: Aus Thema1.2 “ $\dots (\gamma, \delta) \in w$ ”
 folgt via **7-5**:

$$\delta \in \text{ran } w.$$

2.3: Aus Thema1.2 “ $\gamma \in E \dots$ ”,
 aus Thema1.2 “ $\dots (\gamma, \delta) \in w$ ” und
 aus \rightarrow “ $\forall \alpha, \beta : ((\alpha \in E) \wedge ((\alpha, \beta) \in w)) \Rightarrow (\beta \subseteq \alpha)$ ”
 folgt:

$$\delta \subseteq \gamma.$$

3: Aus 2.2 “ $\delta \in \text{ran } w$ ” und
 aus \rightarrow “ $\text{ran } w \subseteq z$ ”
 folgt via **0-4**:

$$\delta \in z.$$

4: Aus \rightarrow “*sse InklusionsRelation in z*”,
 aus 2.3 “ $\delta \subseteq \gamma$ ”,
 aus 3 “ $\delta \in z$ ” und
 aus 2.1 “ $\gamma \in z$ ”
 folgt via **68-4**:

$$\delta_{sse_}\gamma.$$

Ergo Thema1.2:

A2	“ $\forall \gamma, \delta : ((\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w)) \Rightarrow (\delta_{sse_}\gamma)$ ”
----	--

1.3: Aus A1 gleich “ $\forall \gamma : (\gamma \in E) \Rightarrow (\exists \Omega : ((\gamma, \Omega) \in w) \wedge (\Omega_{sse_}\gamma))$ ” und
 aus A2 gleich “ $\forall \gamma, \delta : ((\gamma \in E) \wedge ((\gamma, \delta) \in w)) \Rightarrow (\delta_{sse_}\gamma)$ ”
 folgt via **30-7(Def)**: w ist *sse-verringend* auf E .

□

68-45. Es folgt Hinreichendes dafür, dass eine *Funktion* f die Eigenschaft hat, *sse*-vermehrend auf E zu sein, wobei hier *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-45(Satz)

Es gelte:

→) *sse InklusionsRelation in* z .

→) $E \subseteq z$.

→) f *Funktion*.

→) $\text{ran } f \subseteq z$.

→) $E \subseteq \text{dom } f$.

→) $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq f(\alpha))$.

Dann folgt “ f ist sse-vermehrend auf E ”.

Beweis 68-45**Thema1.1** $\beta \in E.$

2.1: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq \text{dom } f$ "
 folgt via **0-4**:

 $\beta \in \text{dom } f.$

2.2: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\beta \in z.$

2.3: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq f(\alpha))$ "
 folgt:

 $\beta \subseteq f(\beta).$

3: Aus \rightarrow " f Funktion" und
 aus 2.1 " $\beta \in \text{dom } f$ "
 folgt via **18-22**:

 $f(\beta) \in \text{ran } f.$

4: Aus 3 " $f(\beta) \in \text{ran } f$ " und
 aus \rightarrow " $\text{ran } f \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $f(\beta) \in z.$

5: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
 aus 2.3 " $\beta \subseteq f(\beta)$ ",
 aus 2.2 " $\beta \in z$ " und
 aus 4 " $f(\beta) \in z$ "
 folgt via **68-4**:

 $\beta_{sse-f}(\beta).$

Ergo Thema1.1:

A1	" $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (\beta_{sse-f}(\beta))$ "
----	--

1.2: Aus \rightarrow " f Funktion" und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (\beta_{sse-f}(\beta))$ "
 folgt via **30-15**:

 f ist $sse_vermehrend$ auf E .

□

68-46. Es folgt Hinreichendes dafür, dass eine *Funktion* f die Eigenschaft hat, *sse_verringend* auf E zu sein, wobei hier *sse* die InklusionsRelation in z ist:

68-46(Satz)

Es gelte:

→) *sse InklusionsRelation in* z .

→) $E \subseteq z$.

→) f *Funktion*.

→) $\text{ran } f \subseteq z$.

→) $E \subseteq \text{dom } f$.

→) $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (f(\alpha) \subseteq \alpha)$.

Dann folgt “ f ist sse_verringend auf E ”.

Beweis 68-46**Thema1.1** $\beta \in E.$

2.1: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq \text{dom } f$ "
 folgt via **0-4**:

 $\beta \in \text{dom } f.$

2.2: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $E \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $\beta \in z.$

2.3: Aus Thema1.1 " $\beta \in E$ " und
 aus \rightarrow " $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (f(\alpha) \subseteq \alpha)$ "
 folgt:

 $f(\beta) \subseteq \beta.$

3: Aus \rightarrow " f Funktion" und
 aus 2.1 " $\beta \in \text{dom } f$ "
 folgt via **18-22**:

 $f(\beta) \in \text{ran } f.$

4: Aus 3 " $f(\beta) \in \text{ran } f$ " und
 aus \rightarrow " $\text{ran } f \subseteq z$ "
 folgt via **0-4**:

 $f(\beta) \in z.$

5: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
 aus 2.3 " $f(\beta) \subseteq \beta$ ",
 aus 4 " $f(\beta) \in z$ " und
 aus 2.2 " $\beta \in z$ "
 folgt via **68-4**:

 $f(\beta)_{sse}\beta.$

Ergo Thema1.1:

A1	" $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (f(\beta)_{sse}\beta)$ "
----	---

1.2: Aus \rightarrow " f Funktion" und
 aus A1 gleich " $\forall \beta : (\beta \in E) \Rightarrow (f(\beta)_{sse}\beta)$ "
 folgt via **30-16**:

 f ist sse -verringend auf E .

□

68-47. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls $f : z \rightarrow z$, so dass für alle $\alpha \in z$ die Inklusion $\alpha \subseteq f(\alpha)$ gilt, dann ist f eine $sse_vermehrende$ Funktion auf z :

68-47(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) sse \text{ InklusionsRelation in } z.$

$\rightarrow) f : z \rightarrow z.$

$\rightarrow) \forall \alpha : (\alpha \in z) \Rightarrow (\alpha \subseteq f(\alpha)).$

Dann folgt “ f ist $sse_vermehrend$ auf z ”.

Beweis 68-47

1.1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z.$

1.2: Aus $\rightarrow) “f : z \rightarrow z”$
folgt via **21-1(Def)**: $(f \text{ Funktion}) \wedge (\text{dom } f = z) \wedge (\text{ran } f \subseteq z).$

2: Aus 1.2 “ $\dots \text{dom } f = z \dots$ ”
folgt via **0-6**: $z \subseteq \text{dom } f.$

3: Aus $\rightarrow) “sse \text{ InklusionsRelation in } z”$,
aus 1.1 “ $z \subseteq z$ ”,
aus 1.2 “ $f \text{ Funktion} \dots$ ”,
aus 1.2 “ $\dots \text{ran } f \subseteq z$ ”,
aus 2 “ $z \subseteq \text{dom } f$ ” und
aus $\rightarrow) “\forall \alpha : (\alpha \in z) \Rightarrow (\alpha \subseteq f(\alpha))”$
folgt via **68-45**: $f \text{ ist } sse_vermehrend \text{ auf } z.$

□

68-48. Falls sse die InklusionsRelation in z ist und falls $f : z \rightarrow z$, so dass für alle $\alpha \in z$ die Inklusion $f(\alpha) \subseteq \alpha$ gilt, dann ist f eine $sse_verringende$ Funktion auf z :

68-48(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) sse \text{ InklusionsRelation in } z.$

$\rightarrow) f : z \rightarrow z.$

$\rightarrow) \forall \alpha : (\alpha \in z) \Rightarrow (f(\alpha) \subseteq \alpha).$

Dann folgt "f ist sse_verringend auf z".

Beweis 68-48

1.1: Via **0-6** gilt: $z \subseteq z.$

1.2: Aus $\rightarrow) "f : z \rightarrow z"$
folgt via **21-1(Def)**: $(f \text{ Funktion}) \wedge (\text{dom } f = z) \wedge (\text{ran } f \subseteq z).$

2: Aus 1.2 "... $\text{dom } f = z$..."
folgt via **0-6**: $z \subseteq \text{dom } f.$

4: Aus $\rightarrow) "sse \text{ InklusionsRelation in } z"$,
aus 1.1 " $z \subseteq z$ ",
aus 1.2 " $f \text{ Funktion} \dots$ ",
aus 1.2 "... $\text{ran } f \subseteq z$ ",
aus 3 " $z \subseteq \text{dom } f$ " und
aus $\rightarrow) "\forall \alpha : (\alpha \in z) \Rightarrow (f(\alpha) \subseteq \alpha)"$
folgt via **68-46**: $f \text{ ist } sse_verringend \text{ auf } z.$

□

68-49. Im folgenden Satz sind Kriterien über die Zugehörigkeit zu sse -Intervallen, wenn sse die InklusionsRelation in z ist, zusammengefasst:

68-49(Satz)

Aus " sse InklusionsRelation in z " und ...

- a) ... und " $p \in [a \overset{sse}{\mid} b]$ "
folgt " $a \subseteq p \subseteq b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- b) ... und " $a \subseteq p \subseteq b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ "
folgt " $p \in [a \overset{sse}{\mid} b]$ ".
- c) ... und " $p \in]a \overset{sse}{\mid} b[$ "
folgt " $a \subset p \subset b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- d) ... und " $a \subset p \subset b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ "
folgt " $p \in]a \overset{sse}{\mid} b[$ ".
- e) ... und " $p \in]a \overset{sse}{\mid} b]$ "
folgt " $a \subset p \subseteq b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- f) ... und " $a \subset p \subseteq b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ "
folgt " $p \in]a \overset{sse}{\mid} b]$ ".
- g) ... und " $p \in [a \overset{sse}{\mid} b[$ "
folgt " $a \subseteq p \subset b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- h) ... und " $a \subseteq p \subset b$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ "
folgt " $p \in [a \overset{sse}{\mid} b[$ ".

...

...

68-49(Satz)

Aus "sse InklusionsRelation in z " und ...

...

- i) ... und " $p \in [a \mid \cdot]^{sse}$ " folgt " $a \subseteq p$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ ".
- j) ... und " $a \subseteq p$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " folgt " $p \in [a \mid \cdot]^{sse}$ ".
- k) ... und " $p \in]a \mid \cdot]^{sse}$ " folgt " $a \subset p$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ ".
- l) ... und " $a \subset p$ " und " $a \in z$ " und " $p \in z$ " folgt " $p \in]a \mid \cdot]^{sse}$ ".
- m) ... und " $p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}$ " folgt " $p \subseteq b$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- n) ... und " $p \subseteq b$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ " folgt " $p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}$ ".
- o) ... und " $p \in \langle \cdot \mid b[\rangle^{sse}$ " folgt " $p \subset b$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ ".
- p) ... und " $p \subset b$ " und " $p \in z$ " und " $b \in z$ " folgt " $p \in \langle \cdot \mid b[\rangle^{sse}$ ".
- q) ... und " $p \in \langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse}$ " folgt " $p \in z$ ".
- r) ... und " $p \in z$ " folgt " $p \in \langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse}$ ".

Beweis **68-49** a) VS gleich

$$p \in [a \mid b]^{sse}.$$

1: Aus VS gleich " $p \in [a \mid b]^{sse}$ "
folgt via **41-25**:

$$(a_sse_p) \wedge (p_sse_b).$$

2.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_sse_p \dots$ "
folgt via **68-4**:

$$(a \subseteq p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

2.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $\dots p_sse_b$ "
folgt via **68-4**:

$$(p \subseteq b) \wedge (b \in z).$$

3: Aus 2.1 " $a \subseteq p \dots$ " und
aus 2.2 " $p \subseteq b \dots$ "
folgt:

$$a \subseteq p \subseteq b.$$

4: Aus 3 " $a \subseteq p \subseteq b$ ",
aus 2.1 " $\dots a \in z \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots p \in z$ " und
aus 2.2 " $\dots b \in z$ "
folgt:

$$(a \subseteq p \subseteq b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

b) VS gleich

$$(a \subseteq p \subseteq b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

1.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subseteq p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ "
folgt via **68-4**:

$$a_sse_p.$$

1.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $\dots p \subseteq b$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "
folgt via **68-4**:

$$p_sse_b.$$

2: Aus 1.1 " a_sse_p " und
aus 1.2 " p_sse_b "
folgt via **41-25**:

$$p \in [a \mid b]^{sse}.$$

Beweis 68-49 c) VS gleich

$$p \in]a \mid b[.$$

1: Aus VS gleich " $p \in]a \mid b[$ "

folgt via 41-25:

$$(a_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg p) \wedge (p_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg b).$$

2.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg p \dots$ "

folgt via 68-5:

$$(a \subset p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

2.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $\dots p_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg b$ "

folgt via 68-5:

$$(p \subset b) \wedge (b \in z).$$

3: Aus 2.1 " $a \subset p \dots$ " und
aus 2.2 " $p \subset b \dots$ "

folgt:

$$a \subset p \subset b.$$

4: Aus 3 " $a \subset p \subset b$ ",
aus 2.1 " $\dots a \in z \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots p \in z$ " und
aus 2.2 " $\dots b \in z$ "

folgt:

$$(a \subset p \subset b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

d) VS gleich

$$(a \subset p \subset b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

1.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subset p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ "

folgt via 68-5:

$$a_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg p.$$

1.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $\dots p \subset b$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "

folgt via 68-5:

$$p_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg b.$$

2: Aus 1.1 " $a_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg p$ " und
aus 1.2 " $p_{-} \overset{\text{ir}}{sse} \neg b$ "

folgt via 41-25:

$$p \in]a \mid b[.$$

Beweis **68-49 e)** VS gleich

$$p \in]a \mid b].$$

1: Aus VS gleich " $p \in]a \mid b]$ "

folgt via **41-25**:

$$(a_{-sse}^{\text{ir}} p) \wedge (p_{-sse} b).$$

2.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_{-sse}^{\text{ir}} p \dots$ "

folgt via **68-5**:

$$(a \subset p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

2.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $\dots p_{-sse} b$ "

folgt via **68-4**:

$$(p \subseteq b) \wedge (b \in z).$$

3: Aus 2.1 " $a \subset p \dots$ " und
aus 2.2 " $p \subseteq b \dots$ "

folgt:

$$a \subset p \subseteq b.$$

4: Aus 3 " $a \subset p \subseteq b$ ",
aus 2.1 " $\dots a \in z \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots p \in z$ " und
aus 2.2 " $\dots b \in z$ "

folgt:

$$(a \subset p \subseteq b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

f) VS gleich

$$(a \subset p \subseteq b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

1.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subset p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ "

folgt via **68-5**:

$$a_{-sse}^{\text{ir}} p.$$

1.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $\dots p \subseteq b$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "

folgt via **68-4**:

$$p_{-sse} b.$$

2: Aus 1.1 " $a_{-sse}^{\text{ir}} p$ " und
aus 1.2 " $p_{-sse} b$ "

folgt via **41-25**:

$$p \in]a \mid b].$$

Beweis 68-49 g) VS gleich

$$p \in [a \mid b]^{sse}.$$

1: Aus VS gleich " $p \in [a \mid b]^{sse}$ "

folgt via 41-25:

$$(a_{sse} p) \wedge (p_{ir} b).$$

2.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_{sse} p \dots$ "

folgt via 68-4:

$$(a \subseteq p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

2.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $\dots p_{ir} b$ "

folgt via 68-5:

$$(p \subset b) \wedge (b \in z).$$

3: Aus 2.1 " $a \subseteq p \dots$ " und
aus 2.2 " $p \subset b \dots$ "

folgt:

$$a \subseteq p \subset b.$$

4: Aus 3 " $a \subseteq p \subset b$ ",
aus 2.1 " $\dots a \in z \dots$ ",
aus 2.1 " $\dots p \in z$ " und
aus 2.2 " $\dots b \in z$ "

folgt:

$$(a \subseteq p \subset b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

h) VS gleich

$$(a \subseteq p \subset b) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

1.1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subseteq p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ "
folgt via 68-4:

$$a_{sse} p.$$

1.2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $\dots p \subset b$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "

folgt via 68-5:

$$p_{ir} b.$$

2: Aus 1.1 " $a_{sse} p$ " und
aus 1.2 " $p_{ir} b$ "

folgt via 41-25:

$$p \in [a \mid b]^{sse}.$$

Beweis 68-49 i) VS gleich

$$p \in [a \mid \cdot]^{sse}.$$

- 1: Aus VS gleich " $p \in [a \mid \cdot]^{sse}$ "
folgt via **41-25**:

$$a_{sse} \neg p.$$

- 2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_{sse} \neg p \dots$ "
folgt via **68-4**:

$$(a \subseteq p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

j) VS gleich

$$(a \subseteq p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

- 1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subseteq p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z$ "
folgt via **68-4**:

$$a_{sse} \neg p.$$

- 2: Aus 1 " $a_{sse} \neg p$ "
folgt via **41-25**:

$$p \in [a \mid \cdot]^{sse}.$$

k) VS gleich

$$p \in]a \mid \cdot]^{sse}.$$

- 1: Aus VS gleich " $p \in]a \mid \cdot]^{sse}$ "
folgt via **41-25**:

$$a_{sse}^{\text{ir}} \neg p.$$

- 2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $a_{sse}^{\text{ir}} \neg p \dots$ "
folgt via **68-5**:

$$(a \subset p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

l) VS gleich

$$(a \subset p) \wedge (a \in z) \wedge (p \in z).$$

- 1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $a \subset p \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots a \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots p \in z$ "
folgt via **68-5**:

$$a_{sse}^{\text{ir}} \neg p.$$

- 2: Aus 1 " $a_{sse}^{\text{ir}} \neg p$ "
folgt via **41-25**:

$$p \in]a \mid \cdot]^{sse}.$$

Beweis 68-49 m) VS gleich

$$p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}.$$

- 1: Aus VS gleich " $p \in \langle \cdot \mid a \rangle^{sse}$ "
folgt via **41-25**:

$$p_sse_b.$$

- 2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $p_sse_b \dots$ "
folgt via **68-4**:

$$(p \subseteq b) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

n) VS gleich

$$(p \subseteq b) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

- 1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $p \subseteq b \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "
folgt via **68-4**:

$$p_sse_b.$$

- 2: Aus 1 " p_sse_b "
folgt via **41-25**:

$$p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}.$$

o) VS gleich

$$p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}.$$

- 1: Aus VS gleich " $p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}$ "
folgt via **41-25**:

$$p_ \overset{\text{ir}}{sse} _b.$$

- 2: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z " und
aus 1 " $p_ \overset{\text{ir}}{sse} _b \dots$ "
folgt via **68-5**:

$$(p \subset b) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

p) VS gleich

$$(p \subset b) \wedge (p \in z) \wedge (b \in z).$$

- 1: Aus \rightarrow " sse InklusionsRelation in z ",
aus VS gleich " $p \subset b \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots p \in z \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots b \in z$ "
folgt via **68-5**:

$$p_ \overset{\text{ir}}{sse} _b.$$

- 2: Aus 1 " $p_ \overset{\text{ir}}{sse} _b$ "
folgt via **41-25**:

$$p \in \langle \cdot \mid b \rangle^{sse}.$$

Beweis 68-49 q) VS gleich

$$p \in \langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse}.$$

- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 "sse Relation in $z \dots$ " und
aus 2 "... sse reflexiv in z "
folgt via **43-23**: $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$.
- 4: Aus VS gleich " $p \in \langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse}$ " und
aus 3 " $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$ "
folgt: $p \in z$.

r) VS gleich

$$p \in z.$$

- 1: Aus \rightarrow "sse InklusionsRelation in z "
folgt via **68-6**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1 "sse antiSymmetrische Halbordnung in z "
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 "sse Relation in $z \dots$ " und
aus 2 "... sse reflexiv in z "
folgt via **43-23**: $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$.
- 4: Aus VS gleich " $p \in z$ " und
aus 3 " $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$ "
folgt: $p \in \langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse}$.

□

68-50. Falls sse die InklusionsRelation in z ist, dann gilt $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$:

68-50(Satz)

Aus “ sse InklusionsRelation in z ” folgt “ $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$ ”.

Beweis 68-50

- 1: Aus \rightarrow “ sse InklusionsRelation in z ”
folgt via **68-6**: sse antiSymmetrische Halbordnung in z .
- 2: Aus 1 “ sse antiSymmetrische Halbordnung in z ”
folgt via **34-13**: $(sse \text{ Relation in } z) \wedge (sse \text{ reflexiv in } z)$.
- 3: Aus 2 “ sse Relation in $z \dots$ ” und
aus 2 “ $\dots sse$ reflexiv in z ”
folgt via **43-23**: $\langle \cdot \mid \cdot \rangle^{sse} = z$.

□

InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

Ersterstellung: 13/06/07

Letzte Änderung: 06/06/11

69-1. Die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$ ist genau die universelle InklusionsRelation:

69-1(Satz)

- a) *sse InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$.*
- b) *“ \mathfrak{C} InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$ ”
genau dann, wenn “ \mathfrak{C} universelle InklusionsRelation”.*
- c) *“ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$ ” genau dann, wenn “ $ssp = sse$ ”.*

Beweis 69-1 a)

1: Via **68-2** gilt: sse InklusionsRelation in \mathcal{U} .

2: Via **0-28** gilt: $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$.

3: Aus 1 “sse InklusionsRelation in \mathcal{U} ” und
aus 2 “ $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$ ”
folgt: sse InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$.

b)

1.1: Via **68-2** gilt:
(\mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U}) \Leftrightarrow (\mathfrak{C} universelle InklusionsRelation).

1.2: Via **0-28** gilt: $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$.

2: Aus 1.1 “(\mathfrak{C} InklusionsRelation in \mathcal{U})
 \Leftrightarrow (\mathfrak{C} universelle InklusionsRelation)” und
aus 1.2 “ $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$ ”
folgt:
(\mathfrak{C} InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$) \Leftrightarrow (\mathfrak{C} universelle InklusionsRelation).

c)

1.1: Via **68-2** gilt: (ssp InklusionsRelation in \mathcal{U}) \Leftrightarrow ($ssp = sse$).

1.2: Via **0-28** gilt: $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$.

2: Aus 1.1 “(ssp InklusionsRelation in \mathcal{U}) \Leftrightarrow ($ssp = sse$)” und
aus 1.2 “ $\mathcal{U} = \mathcal{P}(\mathcal{U})$ ”
folgt: (ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(\mathcal{U})$) \Leftrightarrow ($ssp = sse$).

□

69-2. Es folgen einige Aussagen über Elemente der InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$:

69-2(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

\rightarrow *$w \in ssp$.*

Dann gibt es Ω, Ψ , so dass gilt:

e.1) $(\Omega \subseteq x) \wedge (\Omega \text{ Menge})$.

e.2) $(\Psi \subseteq x) \wedge (\Psi \text{ Menge})$.

e.3) $\Omega \subseteq \Psi$.

e.4) $w = (\Omega, \Psi)$.

Beweis 69-2

1: Aus \rightarrow “ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und

aus \rightarrow “ $w \in ssp$ ”

folgt via **68-3**:

$$\exists \Omega, \Psi : (\Omega \in \mathcal{P}(x)) \wedge (\Psi \in \mathcal{P}(x)) \wedge (\Omega \subseteq \Psi) \wedge (w = (\Omega, \Psi)).$$

2.1: Aus 1 “ $\dots \Omega \in \mathcal{P}(x) \dots$ ”

folgt via **0-26**:

$$(\Omega \subseteq x) \wedge (\Omega \text{ Menge}).$$

2.2: Aus 1 “ $\dots \Psi \in \mathcal{P}(x) \dots$ ”

folgt via **0-26**:

$$(\Psi \subseteq x) \wedge (\Psi \text{ Menge}).$$

3: Aus 1 “ $\exists \Omega, \Psi \dots$ ”,

aus 2.1 “ $(\Omega \subseteq x) \wedge (\Omega \text{ Menge})$ ”,

aus 2.2 “ $(\Psi \subseteq x) \wedge (\Psi \text{ Menge})$ ”,

aus 1 “ $\dots \Omega \subseteq \Psi \dots$ ” und

aus 1 “ $\dots w = (\Omega, \Psi)$ ”

folgt:

$$\begin{aligned} & \exists \Omega, \Psi: \\ & (\Omega \subseteq x) \wedge (\Omega \text{ Menge}) \\ \wedge & (\Psi \subseteq x) \wedge (\Psi \text{ Menge}) \\ & \wedge \quad \Omega \subseteq \Psi \\ & \wedge \quad w = (\Omega, \Psi). \end{aligned}$$

□

69-3. Im folgenden Satz werden Kriterien für p_ssp_q , wobei ssp die Inklusions-Relation in $\mathcal{P}(x)$ ist, gegeben:

69-3(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

... sind die Aussagen i), ii), iii), iv) äquivalent:

i) p_ssp_q .

ii) " p sse q " und " $p \subseteq x$ " und " $q \subseteq x$ ".

iii) " $p \subseteq q$ " und " p Menge" und " q Menge" und " $p \subseteq x$ " und " $q \subseteq x$ ".

iv) " $p \subseteq q \subseteq x$ " und " q Menge".

sse-Notation.

Beweis 69-3 **i) \Rightarrow ii)** VS gleich

p_ssp_q .

1: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus VS gleich " p_ssp_q "
folgt via **68-4**:

$$(p \text{ sse } q) \wedge (p \in \mathcal{P}(x)) \wedge (q \in \mathcal{P}(x)).$$

2.1: Aus 1 " $\dots p \in \mathcal{P}(x) \dots$ "
folgt via **0-26**:

$$p \subseteq x.$$

2.2: Aus 1 " $\dots q \in \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **0-26**:

$$q \subseteq x.$$

3: Aus 1 " $p \text{ sse } q \dots$ ",
aus 2.1 " $p \subseteq x$ " und
aus 2.2 " $q \subseteq x$ "
folgt:

$$(p \text{ sse } q) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$$

Beweis 69-3 **ii) \Rightarrow iii)** VS gleich

$$(p \text{ sse } q) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$$

1: Aus VS gleich “ $p \text{ sse } q \dots$ ”
folgt via **61-4**:

$$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq q).$$

2: Aus 1 “ $\dots p \subseteq q$ ”,
aus 1 “ $p \text{ Menge} \dots$ ”,
aus 1 “ $\dots q \text{ Menge} \dots$ ”,
aus VS gleich “ $\dots p \subseteq x \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x$ ”
folgt:

$$(p \subseteq q) \wedge (p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$$

iii) \Rightarrow iv) VS gleich $(p \subseteq q) \wedge (p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$

1: Aus VS gleich “ $p \subseteq q \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x$ ”
folgt:

$$p \subseteq q \subseteq x.$$

2: Aus 1 “ $p \subseteq q \subseteq x$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \text{ Menge} \dots$ ”
folgt:

$$(p \subseteq q \subseteq x) \wedge (q \text{ Menge}).$$

iv) \Rightarrow i) VS gleich

$$(p \subseteq q \subseteq x) \wedge (q \text{ Menge}).$$

1.1: Aus VS gleich “ $p \subseteq q \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x \dots$ ”
folgt via **0-6**:

$$p \subseteq x.$$

1.2: Aus VS gleich “ $p \subseteq q \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \text{ Menge}$ ”
folgt via **TeilMengenAxiom**:

$$p \text{ Menge.}$$

1.3: Aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \text{ Menge}$ ”
folgt via **0-26**:

$$q \in \mathcal{P}(x).$$

2: Aus 1.1 “ $p \subseteq x$ ” und
aus 1.2 “ $p \text{ Menge}$ ”
folgt via **0-26**:

$$p \in \mathcal{P}(x).$$

3: Aus \rightarrow “ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,
aus VS gleich “ $p \subseteq q \dots$ ”,
aus 2 “ $p \in \mathcal{P}(x)$ ” und
aus 1.3 “ $q \in \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-4**:

$$p \text{ ssp } q.$$

□

69-4. Im folgenden Satz werden Kriterien für $p \text{--} \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$, wobei ssp die Inklusions-Relation in $\mathcal{P}(x)$ ist, gegeben:

69-4(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

...sind die Aussagen i), ii), iii), iv) äquivalent:

i) $p \text{--} \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$.

ii) " $p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \neg q$ " und " $p \subseteq x$ " und " $q \subseteq x$ ".

iii) " $p \subset q$ " und " p Menge" und " q Menge" und " $p \subseteq x$ " und " $q \subseteq x$ ".

iv) " $p \subset q \subseteq x$ " und " q Menge".

sse-Notation.

Beweis 69-4 **i) \Rightarrow ii)** VS gleich

$p \text{--} \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$.

1: Aus VS gleich " $p \text{--} \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$ "
folgt via **41-3**:

$(p \text{--} ssp \neg q) \wedge (p \neq q)$.

2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1 " $p \text{--} ssp \neg q \dots$ "
folgt via **69-3**:

$(p \text{--} sse q) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x)$.

3: Aus 2 " $p \text{--} sse q \dots$ " und
aus 1 " $\dots p \neq q$ "
folgt via **41-3**:

$p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \neg q$.

4: Aus 3 " $p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \neg q$ ",
aus 2 " $\dots p \subseteq x \dots$ " und
aus 2 " $\dots q \subseteq x$ "
folgt:

$(p \text{--} \overset{\text{ir}}{sse} \neg q) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x)$.

Beweis 69-4 ii) \Rightarrow iii) VS gleich

$$(p \text{ -- sse } ^{\text{ir}} q) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$$

1: Aus VS gleich “ $p \text{ -- sse } ^{\text{ir}} q \dots$ ”
folgt via **61-6**:

$$(p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subset q).$$

2: Aus 1 “ $\dots p \subset q$ ”,
aus 1 “ $p \text{ Menge} \dots$ ”,
aus 1 “ $\dots q \text{ Menge} \dots$ ”,
aus VS gleich “ $\dots p \subseteq x \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x$ ”
folgt:

$$(p \subset q) \wedge (p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$$

iii) \Rightarrow iv) VS gleich $(p \subset q) \wedge (p \text{ Menge}) \wedge (q \text{ Menge}) \wedge (p \subseteq x) \wedge (q \subseteq x).$

1: Aus VS gleich “ $p \subset q \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x$ ”
folgt:

$$p \subset q \subseteq x.$$

2: Aus 1 “ $p \subset q \subseteq x$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \text{ Menge} \dots$ ”
folgt:

$$(p \subset q \subseteq x) \wedge (q \text{ Menge}).$$

iv) \Rightarrow i) VS gleich

$$(p \subset q \subseteq x) \wedge (q \text{ Menge}).$$

1: Aus VS gleich “ $p \subset q \dots$ ”
folgt via **57-1(Def)**:

$$(p \subseteq q) \wedge (p \neq q).$$

2: Aus 1 “ $p \subseteq q \dots$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x \dots$ ”
folgt:

$$p \subseteq q \subseteq x.$$

3: Aus \rightarrow “ $ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)$ ”,
aus 2 “ $p \subseteq q \subseteq x$ ” und
aus VS gleich “ $\dots q \text{ Menge}$ ”
folgt via **69-3**:

$$p \text{ -- ssp } q.$$

4: Aus 3 “ $p \text{ -- ssp } q$ ” und
aus 1 “ $\dots p \neq q$ ”
folgt via **41-3**:

$$p \text{ -- ssp } ^{\text{ir}} q.$$

□

69-5. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist und falls x eine Menge ist, dann stellt sich **69-3** etwas vereinfacht dar:

69-5(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

\rightarrow x Menge.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) p_ssp_q .

ii) $p \subseteq q \subseteq x$.

Beweis 69-5 $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

p_ssp_q .

Aus \rightarrow “ ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ p_ssp_q ”
folgt via **69-3**:

$p \subseteq q \subseteq x$.

$ii) \Rightarrow i)$ VS gleich

$p \subseteq q \subseteq x$.

1: Aus VS gleich “ $\dots q \subseteq x$ ” und
aus \rightarrow “ x Menge”
folgt via **TeilMengenAxiom**:

q Menge.

2: Aus \rightarrow “ ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,
aus VS gleich “ $p \subseteq q \subseteq x$ ” und
aus 1 “ q Menge”
folgt via **69-3**:

p_ssp_q .

□

69-6. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist und falls x eine Menge ist, dann stellt sich **69-4** etwas vereinfacht dar:

69-6(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

\rightarrow x Menge.

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) $p \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$.

ii) $p \subset q \subseteq x$.

Beweis **69-6** $\boxed{\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}}$ VS gleich

$p \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$.

Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und

aus VS gleich " $p \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$ "

folgt via **69-4**:

$p \subset q \subseteq x$.

$\boxed{\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{i)}}$ VS gleich

$p \subset q \subseteq x$.

1: Aus VS gleich " $\dots q \subseteq x$ " und

aus \rightarrow " x Menge"

folgt via **TeilMengenAxiom**:

q Menge.

2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ",

aus VS gleich " $p \subset q \subseteq x$ " und

aus 1 " q Menge"

folgt via **69-4**:

$p \overset{\text{ir}}{ssp} \neg q$.

□

69-7. Es werden, wenn ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, hinreichende Bedingungen für " $\neg(p_ssp_q)$ " angegeben:

69-7(Satz)

Aus " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und ...

- a) ... und " $p \not\subseteq x$ " folgt " $\neg(p_ssp_q)$ ".
- b) ... und " $q \not\subseteq x$ " folgt " $\neg(p_ssp_q)$ ".
- c) ... und " $q \subset p$ " folgt " $\neg(p_ssp_q)$ ".

Beweis 69-7 a) VS gleich

$$p \not\subseteq x.$$

- 1: Aus VS gleich " $p \not\subseteq x$ "
folgt via **0-30**:

$$p \notin \mathcal{P}(x).$$

- 2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-1(Def)**: ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$.

- 3: Aus 2 " ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1 " $p \notin \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **64-5**: $\neg(p_ssp_q).$

b) VS gleich

$$q \not\subseteq x.$$

- 1: Aus VS gleich " $q \not\subseteq x$ "
folgt via **0-30**:

$$q \notin \mathcal{P}(x).$$

- 2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-1(Def)**: ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$.

- 3: Aus 2 " ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1 " $q \notin \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **64-5**: $\neg(p_ssp_q).$

c) VS gleich

$$q \subset p.$$

- 1: Aus VS gleich " $q \subset p$ "
folgt via **57-2**:

$$p \not\subseteq q.$$

- 2: Aus 1 " $p \not\subseteq q$ "
folgt via **0-3**: $\neg(p \subseteq q).$

- 3: Aus 2 " $\neg(p \subseteq q)$ "
folgt via **61-5**: $\neg(p \text{ sse } q).$

- 4: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-1(Def)**: ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$.

- 5: Aus 4 " ssp ist **sse**-induzierte Relation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 3 " $\neg(p \text{ sse } q)$ "
folgt via **64-5**: $\neg(p_ssp_q).$

□

69-8. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist ssp genau dann eine Menge, wenn x eine Menge ist:

69-8(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) ssp Menge.

ii) x Menge.

Beweis 69-8

- 1: Aus 1 " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-7**: $(ssp \text{ Menge}) \Leftrightarrow (\mathcal{P}(x) \text{ Menge}).$
- 2: Via **27-17** gilt: $(\mathcal{P}(x) \text{ Menge}) \Leftrightarrow (x \text{ Menge}).$
- 3: Aus 1 " $(ssp \text{ Menge}) \Leftrightarrow (\mathcal{P}(x) \text{ Menge})$ " und
aus 2 " $(\mathcal{P}(x) \text{ Menge}) \Leftrightarrow (x \text{ Menge})$ "
folgt: $(ssp \text{ Menge}) \Leftrightarrow (x \text{ Menge}).$

□

69-9. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist ssp genau dann eine Unmenge, wenn x eine Unmenge ist:

69-9(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) ssp Unmenge.

ii) x Unmenge.

Beweis 69-9

- 1: Aus 1 " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-8**: $(ssp \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (\mathcal{P}(x) \text{ Unmenge})$.
- 2: Via **27-18** gilt: $(\mathcal{P}(x) \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (x \text{ Unmenge})$.
- 3: Aus 1 " $(ssp \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (\mathcal{P}(x) \text{ Unmenge})$ " und
aus 2 " $(\mathcal{P}(x) \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (x \text{ Unmenge})$ "
folgt: $(ssp \text{ Unmenge}) \Leftrightarrow (x \text{ Unmenge})$.

□

69-10. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist jede ssp -Schranke eine TeilKlasse von x und die ssp -beschränkte Klasse ist - was schon seit **68-9** bekannt, der Vollständigkeit halber aber hier noch einmal angeführt werden soll - eine TeilKlasse von $\mathcal{P}(x)$:

69-10(Satz)

Es gelte:

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

\rightarrow
 p untere ssp -Schranke von E .

 p obere ssp -Schranke von E .
 oder

Dann folgt:

a) $p \subseteq x$.

b) $E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

Beweis 69-10

1: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
 aus " \rightarrow oder" " $(p$ untere ssp -Schranke von E)
 $\vee (p$ obere ssp -Schranke von E)"
 folgt via **68-9**: $(p \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)).$

2.a): Aus 1 " $p \in \mathcal{P}(x) \dots$ "
 folgt via **0-26**: $p \subseteq x.$

2.b): Aus 1
 folgt: $E \subseteq \mathcal{P}(x).$

□

69-11. Es folgen Kriterium für untere *ssp*-Schranken von E , wenn *ssp* die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist:

69-11(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow *ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) u untere *ssp*-Schranke von E .

ii) " u Menge" und " $u \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ "
und " $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ".

iii) " u Menge" und " $u \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und " $u \subseteq \bigcap E$ ".

Beweis 69-11

1: Aus \rightarrow "*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ "

folgt via **68-10**:

u untere *ssp*-Schranke von E

$$\Leftrightarrow (u \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha))$$

$$\Leftrightarrow (u \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (u \subseteq \bigcap E).$$

2: Via **0-26** gilt:

$$(u \in \mathcal{P}(x)) \Leftrightarrow ((u \subseteq x) \wedge (u \text{ Menge})).$$

3: Aus 2

folgt:

$$(u \in \mathcal{P}(x)) \Leftrightarrow ((u \text{ Menge}) \wedge (u \subseteq x)).$$

4: Aus 1 und

aus 3

folgt:

u untere *ssp*-Schranke von E

$$\Leftrightarrow (u \text{ Menge}) \wedge (u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha))$$

$$\Leftrightarrow (u \text{ Menge}) \wedge (u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (u \subseteq \bigcap E).$$

□

69-12. Es folgen Kriterium für obere *ssp*-Schranken von E , wenn *ssp* die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist:

69-12(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) *o obere ssp-Schranke von E .*

ii) *“ o Menge” und “ $o \subseteq x$ ” und “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
und “ $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”.*

iii) *“ o Menge” und “ $o \subseteq x$ ” und “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ” und “ $\bigcup E \subseteq o$ ”.*

Beweis 69-12

1: Aus \rightarrow “*ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$* ”

folgt via **68-11**:

o obere ssp-Schranke von E

$$\Leftrightarrow (o \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o))$$

$$\Leftrightarrow (o \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$$

2: Via **0-26** gilt:

$$(o \in \mathcal{P}(x)) \Leftrightarrow ((o \subseteq x) \wedge (o \text{ Menge})).$$

3: Aus 2

folgt:

$$(o \in \mathcal{P}(x)) \Leftrightarrow ((o \text{ Menge}) \wedge (o \subseteq x)).$$

4: Aus 1 und

aus 3

folgt:

o obere ssp-Schranke von E

$$\Leftrightarrow (o \text{ Menge}) \wedge (o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o))$$

$$\Leftrightarrow (o \text{ Menge}) \wedge (o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$$

□

69-13. Falls x eine Menge ist oder wenn $0 \neq E$ gilt, dann gibt es, verglichen mit **69-11**, etwas vereinfachte Kriterien für untere *ssp*-Schranken von E , wenn *ssp* die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist:

69-13(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow) *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

\rightarrow)

x Menge. _____ oder $0 \neq E$.
--

... sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) u untere *ssp*-Schranke von E .

ii) " $u \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und " $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ ".

iii) " $u \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und " $u \subseteq \bigcap E$ ".

Beweis **69-13** **i) \Rightarrow ii)** VS gleich

u untere *ssp*-Schranke von E .

Aus \rightarrow) "*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und

aus VS gleich " u untere *ssp*-Schranke von E "

folgt via **69-11**:

$$(u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$$

Beweis 69-13ii) \Rightarrow iii)

VS gleich

$$(u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)).$$

1.1: Nach " \rightarrow oder" gilt:

$$(x \text{ Menge}) \vee (0 \neq E).$$

Fallunterscheidung1.1.1.Fall x Menge.

Aus VS gleich " $u \subseteq x \dots$ " und
 aus 1.1.1.Fall " x Menge"
 folgt via **TeilMengenAxiom**:

 u Menge.1.1.2.Fall $0 \neq E$.

2: Aus 1.1.2.Fall " $0 \neq E$ "
 folgt via **0-20**:

$$\exists \Omega : \Omega \in E.$$

3.1: Aus 2 " $\dots \Omega \in E$ "
 folgt via **ElementAxiom**:

 Ω Menge.

3.2: Aus 2 " $\dots \Omega \in E$ " und
 aus VS gleich " $\dots \forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ "
 folgt:

$$u \subseteq \Omega.$$

4: Aus 3.2 " $u \subseteq \Omega$ " und
 aus 3.1 " Ω Menge"
 folgt via **TeilMengenAxiom**:

 u Menge.Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:A1 | " u Menge"1.2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ",aus A1 gleich " u Menge",aus VS gleich " $u \subseteq x \dots$ ",aus VS gleich " $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x) \dots$ " undaus VS gleich " $\dots \forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (u \subseteq \alpha)$ "folgt via **69-11**:

$$(u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (u \subseteq \bigcap E).$$

Beweis 69-13 iii) \Rightarrow i) VS gleich $(u \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (u \subseteq \bigcap E)$.

1.1: Nach " \rightarrow oder" gilt: $(x \text{ Menge}) \vee (0 \neq E)$.

Fallunterscheidung

1.1.1.Fall

x Menge.

Aus VS gleich " $u \subseteq x \dots$ " und
aus 1.1.1.Fall " x Menge"
folgt via **TeilMengenAxiom**:

u Menge.

1.1.2.Fall

$0 \neq E$.

2: Aus 1.1.2.Fall " $0 \neq E$ "
folgt via **1-17**:

$\bigcap E$ Menge.

3: Aus VS gleich " $\dots u \subseteq \bigcap E$ " und
aus 2 " $\bigcap E$ Menge"
folgt via **TeilMengenAxiom**:

u Menge.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

A1 | " u Menge"

1.2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ",
aus A1 gleich " u Menge",
aus VS gleich " $u \subseteq x \dots$ ",
aus VS gleich " $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x) \dots$ " und
aus VS gleich " $\dots u \subseteq \bigcap E$ "
folgt via **69-11**:

u untere ssp -Schranke von E .

□

69-14. Falls x eine Menge ist, dann gibt es, verglichen mit **69-12**, etwas vereinfachte Kriterien für obere ssp -Schranken von E , wenn ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist. Im Vergleich mit **69-13** für untere ssp -Schranken fällt auf, dass $E = 0$ keinen Spezialfall darstellt:

69-14(Satz)

Unter den Voraussetzungen ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

\rightarrow x Menge.

...sind die Aussagen i), ii) äquivalent:

i) o obere ssp -Schranke von E .

ii) " $o \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und " $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ".

iii) " $o \subseteq x$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und " $\bigcup E \subseteq o$ ".

Beweis 69-14 $\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}} \text{ VS gleich}$ o obere *ssp*-Schranke von E .

Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und

aus **VS** gleich “ o obere *ssp*-Schranke von E ”

folgt via **69-12**: $(o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)).$

$\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{iii)}} \text{ VS gleich}$ $(o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)).$

1: Aus **VS** gleich “ $o \subseteq x \dots$ ” und

aus \rightarrow “ x Menge”

folgt via **TeilMengenAxiom**:

o Menge.

2: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” ,

aus **A1** gleich “ o Menge” ,

aus **VS** gleich “ $o \subseteq x \dots$ ” ,

aus **VS** gleich “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x) \dots$ ” und

aus **VS** gleich “ $\dots \forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o)$ ”

folgt via **69-12**: $(o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$

$\boxed{\text{iii)} \Rightarrow \text{i)}} \text{ VS gleich}$ $(o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (\bigcup E \subseteq o).$

1: Aus **VS** gleich “ $o \subseteq x \dots$ ” und

aus \rightarrow “ x Menge”

folgt via **TeilMengenAxiom**:

o Menge.

2: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” ,

aus **A1** gleich “ o Menge” ,

aus **VS** gleich “ $o \subseteq x \dots$ ” ,

aus **VS** gleich “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x) \dots$ ” und

aus **VS** gleich “ $\dots \bigcup E \subseteq o$ ”

folgt via **69-12**: o obere *ssp*-Schranke von E .

□

69-15. Unter Vorwegnahme nachfolgender Beispiele wird in Form einer Bemerkung fest gestellt, dass auf die Voraussetzung “ x Menge” in Aussage **69-14** über obere *ssp*-Schranken - wobei hier *ssp* die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist - nicht verzichtet werden kann:

69-15.Bemerkung

- Die Aussage

$$\begin{aligned}
 & “((ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)) \wedge (o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \\
 & \qquad \qquad \qquad \wedge (\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq o))) \\
 & \qquad \qquad \qquad \Rightarrow (o \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } E)”
 \end{aligned}$$
 ist nicht ohne Weiteres verfügbar.
- Die Aussage

$$\begin{aligned}
 & “((ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)) \wedge (o \subseteq x) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \\
 & \qquad \qquad \qquad \wedge (\bigcup E \subseteq o)) \\
 & \qquad \qquad \qquad \Rightarrow (o \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } E)”
 \end{aligned}$$
 ist nicht ohne Weiteres verfügbar.

69-16. Gemäß folgenden Beispiels kann auf die Forderung “ x Menge” in **69-14ii)** nicht ohne Weiteres verzichtet werden:

69-16.BEISPIEL

Es gelte:

→) ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

→) x Unmenge.

→) $E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

Dann folgt:

a) $x \subseteq x$.

b) $\forall \alpha : (\alpha \in E) \Rightarrow (\alpha \subseteq x)$.

c) x keine obere ssp -Schranke von E .

Ad c): Gemäß **35-5** sind obere Schranken stets Mengen. Da x eine Unmenge ist, ist x keine obere ssp -Schranke von E .

69-17. Gemäß folgenden Beispiels kann auf die Forderung “ x Menge” in **69-12iii)** nicht ohne Weiteres verzichtet werden:

69-17.BEISPIEL

Es gelte:

→ ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

→ x Unmenge.

→ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

Dann folgt:

a) $x \subseteq x$.

b) $\bigcup E \subseteq x$.

c) x keine obere ssp -Schranke von E .

Ad c): Gemäß **35-5** sind obere Schranken stets Mengen. Da x eine Unmenge ist, ist x keine obere ssp -Schranke von E .

69-18. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist $\bigcap E$ genau dann eine untere ssp -Schranke von E , wenn $\bigcap E$ ein ssp -Infimum von E ist und dies ist genau dann der Fall, wenn $0 \neq E \subseteq \mathcal{P}(x)$ gilt:

69-18(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

... sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\bigcap E$ untere ssp -Schranke von E .

ii) $\bigcap E$ ist ssp -Infimum von E .

iii) $0 \neq E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

Beweis 69-18 $\boxed{\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\bigcap E$ untere *ssp*-Schranke von E .

Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcap E$ untere *ssp*-Schranke von E ”
folgt via **68-14**:

$\bigcap E$ ist *ssp*-Infimum von E .

$\boxed{\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich

$\bigcap E$ ist *ssp*-Infimum von E .

1: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ \bigcap ist *ssp*-Infimum von E ”
folgt via **68-14**:

$(\bigcap E \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))$.

2: Aus 1 “ $\bigcap E \in \mathcal{P}(x) \dots$ ”
folgt via **ElementAxiom**:

$\bigcap E$ Menge.

3: Aus 2 “ $\bigcap E$ Menge”
folgt via **1-17**:

$0 \neq E$.

4: Aus 3 “ $0 \neq E$ ” und
aus 1 “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt:

$0 \neq E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

$\boxed{\boxed{iii) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$0 \neq E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

1: Aus VS gleich “ $0 \neq E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **1-19**:

$\bigcap E \in \mathcal{P}(x)$.

2: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,
aus 1 “ $\bigcap E \in \mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-14**:

$\bigcap E$ untere *ssp*-Schranke von E .

□

69-19. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist $\bigcup E$ genau dann eine obere ssp -Schranke von E , wenn $\bigcup E$ ein ssp -Supremum von E ist und dies ist genau dann der Fall, wenn $\bigcup E$ eine TeilMenge von x ist:

69-19(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

... sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) $\bigcup E$ obere ssp -Schranke von E .

ii) $\bigcup E$ ist ssp -Supremum von E .

iii) " $\bigcup E$ Menge" und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ".

Beweis 69-19 $\boxed{\boxed{i) \Rightarrow ii)}$ VS gleich $\bigcup E$ obere *ssp*-Schranke von E .

Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcup E$ obere *ssp*-Schranke von E ”
folgt via **68-15**:

$\bigcup E$ ist *ssp*-Supremum von E .

$\boxed{\boxed{ii) \Rightarrow iii)}$ VS gleich

$\bigcup E$ ist *ssp*-Supremum von E .

1: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcup E$ ist *ssp*-Supremum von E ”
folgt via **68-15**:

$(\bigcup E \in \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))$.

2: Aus 1 “ $\bigcup E \in \mathcal{P}(x) \dots$ ”
folgt via **ElementAxiom**:

$\bigcup E$ Menge.

3: Aus 2 “ $\bigcup E$ Menge” und
aus 1 “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt:

$(\bigcup E \text{ Menge}) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))$.

$\boxed{\boxed{iii) \Rightarrow i)}$ VS gleich

$(\bigcup E \text{ Menge}) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))$.

1: Aus VS gleich “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **1-19**:

$\bigcup E \subseteq x$.

2: Aus 1 “ $\bigcup E \subseteq x$ ” und
aus VS gleich “ $\bigcup E$ Menge...”
folgt via **0-26**:

$\bigcup E \in \mathcal{P}(x)$.

3: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,
aus 2 “ $\bigcup E \in \mathcal{P}(x)$ ” und
aus VS gleich “ $\dots E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-15**:

$\bigcup E$ obere *ssp*-Schranke von E .

□

69-20. Die Bedingung “ $\bigcup E$ Menge” von **69-19** ist unter der Voraussetzung “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ” sicher dann erfüllt, wenn x eine Menge ist. Auf Grund dieser Beobachtung kann aus **69-20** leicht das nunmehrige Resultat gefolgert werden:

69-20(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

\rightarrow $E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

\rightarrow x Menge.

Dann folgt “ $\bigcup E$ ist ssp-Supremum von E ”.

Beweis 69-20

1: Aus \rightarrow “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”

folgt via **1-19**:

$$\bigcup E \subseteq x.$$

2: Aus 1 “ $\bigcup E \subseteq x$ ” und

aus \rightarrow “ x Menge”

folgt via **TeilMengenAxiom**:

$$\bigcup E \text{ Menge.}$$

3: Aus \rightarrow “ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,

aus 2 “ $\bigcup E$ Menge” und

aus \rightarrow “ $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”

folgt via **69-19**:

$$\bigcup E \text{ ist ssp-Supremum von } E.$$

□

69-21 Da stets $\bigcap \mathcal{P}(x) = 0 \in \mathcal{P}(x)$ gilt, ist die folgende Aussagen über 0 als untere *ssp*-Schranke - wobei *ssp* die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist - wenig überraschend. Die Beweis-Reihenfolge ist b) - a) - c):

69-21(Satz)

Es gelte:

\rightarrow *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

Dann folgt:

a) *0 ist ssp-Minimum von $\mathcal{P}(x)$.*

b) *0 untere ssp-Schranke von 0.*

c) *0 ist ssp-Supremum von 0.*

Beweis 69-21

- 1: Via **1-19** gilt: $\bigcap \mathcal{P}(x) = 0.$
- 2: Via **0-28** gilt: $0 \in \mathcal{P}(x).$
- 3: Aus 1 " $\bigcap \mathcal{P}(x) = 0$ " und
aus 2 " $0 \in \mathcal{P}(x)$ "
folgt: $\bigcap \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x).$
- 4.b): Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 2 " $0 \in \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-19**: 0 untere ssp -Schranke von $0.$
- 4.1: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 3 " $\bigcap \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-31**: $\bigcap \mathcal{P}(x)$ ist ssp -Minimum von $\mathcal{P}(x).$
- 4.2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 3 " $\bigcap \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$ "
folgt via **68-16**: $\bigcap \mathcal{P}(x)$ ist ssp -Supremum von $0.$
- 5.a): Aus 4.1 " $\bigcap \mathcal{P}(x)$ ist ssp -Minimum von $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1 " $\bigcap \mathcal{P}(x) = 0$ "
folgt: 0 ist ssp -Minimum von $\mathcal{P}(x).$
- 5.c): Aus 4.2 " $\bigcap \mathcal{P}(x)$ ist ssp -Supremum von 0 " und
aus 1 " $\bigcap \mathcal{P}(x) = 0$ "
folgt: 0 ist ssp -Supremum von $0.$

□

69-22. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, so ist x genau dann das ssp -Maximum von $\mathcal{P}(x)$, wenn x eine Menge ist und genau in diesem Fall ist x das ssp -Infimum von 0:

69-22(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

...sind die Aussagen i), ii), iii) äquivalent:

i) *x ist ssp -Maximum von $\mathcal{P}(x)$.*

ii) *x ist ssp -Infimum von 0.*

iii) *x Menge.*

Beweis 69-22 $\boxed{\boxed{\text{i)} \Rightarrow \text{ii)}}}$ VS gleich x ist $ssp_Maximum$ von $\mathcal{P}(x)$.

- 1: Aus VS gleich “ x ist $ssp_Maximum$ von $\mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **38-7**: x ist $ssp_Supremum$ von $\mathcal{P}(x)$.
- 2: Via **1-19** gilt: $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$.
- 3: Aus 1 “ x ist $ssp_Supremum$ von $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus 2 “ $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$ ”
folgt: $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Supremum$ von $\mathcal{P}(x)$.
- 4: Aus \rightarrow “ ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus 3 “ $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Supremum$ von $\mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-17**: $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Infimum$ von 0.
- 5: Aus 4 “ $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Infimum$ von 0” und
aus 2 “ $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$ ”
folgt: x ist $ssp_Infimum$ von 0.

$\boxed{\boxed{\text{ii)} \Rightarrow \text{iii)}}}$ VS gleich x ist $ssp_Infimum$ von 0.

Aus VS gleich “ x ist $ssp_Infimum$ von 0”
folgt via **36-3**: x Menge.

$\boxed{\boxed{\text{iii)} \Rightarrow \text{i)}}}$ VS gleich x Menge.

- 1: Aus VS gleich “ x Menge”
folgt via **0-27**: $x \in \mathcal{P}(x)$.
- 2: Via **1-19** gilt: $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$.
- 3: Aus 2 “ $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$ ” und
aus 1 “ $x \in \mathcal{P}(x)$ ”
folgt: $\bigcup \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$.
- 4: Aus \rightarrow “ ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus 3 “ $\bigcup \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-32**: $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Maximum$ von $\mathcal{P}(x)$.
- 5: Aus 4 “ $\bigcup \mathcal{P}(x)$ ist $ssp_Maximum$ von $\mathcal{P}(x)$ ” und
aus 2 “ $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$ ”
folgt: x ist $ssp_Maximum$ von $\mathcal{P}(x)$.

□

69-23. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, dann ist wegen $0 \in \mathcal{P}(x)$ die leere Menge untere ssp -Schranke von jeder Teilklasse von $\mathcal{P}(x)$ und x obere ssp -Schranke von jeder Teilklasse von $\mathcal{P}(x)$, falls x eine Menge ist:

69-23(Satz)

Aus " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ "...

- a) ...folgt " 0 untere ssp -Schranke von E ."
- b) ...und " x Menge"folgt " x obere ssp -Schranke von E ".

Beweis 69-23 a) VS gleich $(ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))$.

1: Via **0-28** gilt: $0 \in \mathcal{P}(x)$.

2: Aus VS gleich " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$..." ,
 aus \rightarrow " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und
 aus 1 " $0 \in \mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **68-18**: 0 untere ssp -Schranke von E .

b) VS gleich $(ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x)) \wedge (x \text{ Menge})$.

1: Aus VS gleich " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$..." und
 aus VS gleich "... x Menge"
 folgt via **69-22**: x ist ssp -Maximum von $\mathcal{P}(x)$.

2: Aus 1 " x ist ssp -Maximum von $\mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **38-1(Def)**: x obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

3: Aus VS gleich "... $E \subseteq \mathcal{P}(x)$..." und
 aus 2 " x obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **35-6**: x obere ssp -Schranke von E .

□

69-24. Wie im nachfolgenden Beispiel fest gestellt, ist x , wenn ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist, nicht immer eine obere ssp -Schranke von $E \subseteq \mathcal{P}(x)$:

69-24.Bemerkung

Die Aussage

“ $((ssp \text{ InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)) \wedge (E \subseteq \mathcal{P}(x))) \Rightarrow (x \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } E)$ ” .

ist nicht ohne Weiteres verfügbar.

69-25. Falls x eine Unmenge ist, dann ist, wenn ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist und E eine TeilKlasse von $\mathcal{P}(x)$ ist, x *keine* obere ssp -Schranke von E :

69-25.BEISPIEL

Es gelte:

→) ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

→) x Unmenge.

→) $E \subseteq x$.

Dann folgt “ x keine obere ssp -Schranke von E ” .

Ad Folgerung: Da obere ssp -Schranken nach **35-5** stets Mengen sind und x eine Unmenge ist, ist x *keine* obere ssp -Schranke.

69-26. Falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist und falls E eine Teilklasse von $\mathcal{P}(x)$ ist, dann kann E nur dann oben ssp -unbeschränkt sein, wenn sowohl $\bigcup E$ als auch x Unmengen sind:

69-26(Satz)

Es gelte:

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

\rightarrow $E \subseteq \mathcal{P}(x)$.

\rightarrow E oben ssp -unbeschränkt.

Dann folgt:

a) $\bigcup E$ Unmenge.

b) x Unmenge.

Beweis **69-26** a)

1: Es gilt:

$$(\bigcup E \text{ Menge}) \vee (\bigcup E \text{ Unmenge}).$$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$\bigcup E$ Menge.

- 2: Aus \rightarrow "ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ",
 aus 1.1.Fall " $\bigcup E$ Menge" und
 aus \rightarrow " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **69-19**: $\bigcup E$ obere ssp-Schranke von E .
- 3: Aus \rightarrow " E oben ssp_unbeschränkt"
 folgt via **35-11**: $\bigcup E$ keine obere ssp-Schranke von E .
- 4: Aus 3 " $\bigcup E$ keine obere ssp-Schranke von E "
 folgt via **35-1(Def)**: $\neg(\bigcup E \text{ obere ssp-Schranke von } E)$.
- 5: Es gilt 4 " $\neg(\bigcup E \text{ obere ssp-Schranke von } E)$ ".
 Es gilt 2 " $\bigcup E$ obere ssp-Schranke von E ".
 Ex falso quodlibet folgt: $\bigcup E$ Unmenge.

1.2.Fall

$\bigcup E$ Unmenge.

Ende Fallunterscheidung

In beiden Fällen gilt:

$\bigcup E$ Unmenge.

b)

- 1.1: Aus \rightarrow "ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ",
 aus \rightarrow " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ " und
 aus \rightarrow " E oben ssp_unbeschränkt"
 folgt via des bereits bewiesenen a):

$\bigcup E$ Unmenge.

- 1.2: Aus \rightarrow " $E \subseteq \mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **1-19**:

$$\bigcup E \subseteq x.$$

- 2: Aus 1.2 " $\bigcup E \subseteq x$ " und
 aus 1.1 " $\bigcup E$ Unmenge"
 folgt via **0-7**:

x Unmenge.

□

69-27. Im folgenden Satz wird unter anderem gesagt, dass, falls ssp die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ mit einer Unmenge x ist, $\mathcal{P}(x)$ oben ssp -unbeschränkt ist und 0 kein ssp -Infimum hat:

69-27(Satz)

Unter der Voraussetzung ...

\rightarrow ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.

... sind die Aussagen i), ii), iii), iv), v) äquivalent:

i) x Unmenge.

ii) x keine obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

iii) x kein ssp -Infimum von 0.

iv) $\mathcal{P}(x)$ oben ssp -unbeschränkt.

v) 0 hat kein ssp -Infimum.

Beweis **69-27** $i) \Rightarrow ii)$ VS gleich

x Unmenge.

1: Es gilt:

$(x \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } \mathcal{P}(x)) \vee (\neg(x \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } \mathcal{P}(x)))$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

x obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

2: Aus 1.1.Fall " x obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$ "

folgt via **35-5**:

x Menge.

3: Es gilt 2 " x Menge".

Es gilt \rightarrow " x Unmenge".

Ex falso quodlibet folgt: x keine obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

1.2.Fall

$\neg(x \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } \mathcal{P}(x))$.

Aus 1.2.Fall " $\neg(x \text{ obere } ssp\text{-Schranke von } \mathcal{P}(x))$ "

folgt via **35-1(Def)**:

x keine obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

x keine obere ssp -Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

Beweis **69-27** **ii) \Rightarrow iii)** VS gleich x keine obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$.

1: Es gilt: $(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0) \vee (\neg(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0))$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

x ist *ssp*-Infimum von 0.

- 2: Aus \rightarrow "*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1.1.Fall " x ist *ssp*-Infimum von 0"
folgt via **69-22**: x ist *ssp*-Maximum von $\mathcal{P}(x)$.
- 3: Aus 2 " x ist *ssp*-Maximum von $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **38-1(Def)**: x obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$.
- 4: Aus VS gleich " x keine obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$ "
folgt via **35-1(Def)**: $\neg(x \text{ obere } ssp_Schranke \text{ von } \mathcal{P}(x))$.
- 5: Es gilt 4 " $\neg(x \text{ obere } ssp_Schranke \text{ von } \mathcal{P}(x))$ ".
Es gilt 3 " x obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$ ".
Ex falso quodlibet folgt: x kein *ssp*-Infimum von 0.

1.2.Fall

$\neg(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0)$.

- Aus 1.2.Fall " $\neg(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0)$ "
folgt via **36-1(Def)**: x kein *ssp*-Infimum von 0.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

x kein *ssp*-Infimum von 0.

Beweis 69-27 **iii) \Rightarrow iv)** VS gleich x kein $ssp_Infimum$ von 0.

1: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x)$
 \vee
 $\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x))$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$\exists \Omega : \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x)$.

- 2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
 aus 1.1.Fall " $\dots \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **68-26**: $\bigcup \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$.
- 3: Via **1-19** gilt: $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$.
- 4: Aus 2 " $\bigcup \mathcal{P}(x) \in \mathcal{P}(x)$ " und
 aus 3 " $\bigcup \mathcal{P}(x) = x$ "
 folgt: $x \in \mathcal{P}(x)$.
- 5: Aus 4 " $x \in \mathcal{P}(x)$ "
 folgt via **ElementAxiom**: x Menge.
- 6: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
 aus 5 " x Menge"
 folgt via **69-22**: x ist $ssp_Infimum$ von 0.
- 7: Aus VS gleich " x kein $ssp_Infimum$ von 0"
 folgt via **36-1(Def)**: $\neg(x$ ist $ssp_Infimum$ von 0).
- 8: Es gilt 7 " $\neg(x$ ist $ssp_Infimum$ von 0)".
 Es gilt 6 " x ist $ssp_Infimum$ von 0".
 Ex falso quodlibet folgt: $\mathcal{P}(x)$ oben $ssp_unbeschränkt$.

1.2.Fall

$\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x))$.

Aus 1.2.Fall " $\neg(\exists \Omega : \Omega$ obere $ssp_Schranke$ von $\mathcal{P}(x))$ "
 folgt via **35-1(Def)**: $\mathcal{P}(x)$ oben $ssp_unbeschränkt$.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

$\mathcal{P}(x)$ oben $ssp_unbeschränkt$.

Beweis **69-27** $\boxed{\boxed{\text{iv})} \Rightarrow \text{v})}$ VS gleich

$\mathcal{P}(x)$ oben *ssp*-unbeschränkt.

1: Es gilt:

$\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0$
 \vee
 $\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0).$

Fallunterscheidung

1.1.Fall

$\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0.$

- 2: Aus \rightarrow “*ssp* InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ” und
 aus 1.1.Fall... Ω ist *ssp*-Infimum von 0
 folgt via **68-26**: Ω ist *ssp*-Supremum von $\mathcal{P}(x)$.
- 3: Aus 2 “ Ω ist *ssp*-Supremum von $\mathcal{P}(x)$ ”
 folgt via **36-1(Def)**: Ω obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$.
- 4: Aus VS gleich “ $\mathcal{P}(x)$ oben *ssp*-unbeschränkt”
 folgt via **35-11**: Ω keine obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$.
- 5: Aus 4 “ Ω keine obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$ ”
 folgt via **35-1(Def)**: $\neg(\Omega \text{ obere } ssp_Schranke \text{ von } \mathcal{P}(x)).$
- 6: Es gilt 3 “ Ω obere *ssp*-Schranke von $\mathcal{P}(x)$ ” .
 Es gilt 5 “ $\neg(\Omega \text{ obere } ssp_Schranke \text{ von } \mathcal{P}(x))$ ” .
 Ex falso quodlibet folgt: 0 hat kein *ssp*-Infimum.

1.2.Fall

$\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0).$

Aus 1.2.Fall “ $\neg(\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0)$ ”
 folgt via **36-1(Def)**: 0 hat kein *ssp*-Infimum.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt: 0 hat kein *ssp*-Infimum.

Beweis 69-27 $\boxed{v) \Rightarrow i)}$ VS gleich

0 hat kein $ssp_Infimum$.

1: Es gilt:

$(x \text{ Menge}) \vee (x \text{ Unmenge})$.

Fallunterscheidung

1.1.Fall

x Menge.

2: Aus \rightarrow " ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ " und
aus 1.1.Fall " x Menge"

folgt via **69-22**: x ist $ssp_Infimum$ von 0.

3: Aus VS gleich "0 hat kein $ssp_Infimum$ "

folgt via **36-22**: x kein $ssp_Infimum$ von 0.

4: Aus 3 " x kein $ssp_Infimum$ von 0"

folgt via **36-1(Def)**: $\neg(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0)$.

5: Es gilt 2 " x ist $ssp_Infimum$ von 0".

Es gilt 4 " $\neg(x \text{ ist } ssp_Infimum \text{ von } 0)$ ".

Ex falso quodlibet folgt: x Unmenge.

x Unmenge.

Ende Fallunterscheidung In beiden Fällen gilt:

x Unmenge.

□

InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$:

unten Stark Vollständig.
oben Nicht-Stark-Vollständig.
Total Vollständig.

Die Frage, ob es Unmengen x gibt, so dass die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ oben Stark KettenVollständig ist, bleibt offen.

Ersterstellung: 17/06/07

Letzte Änderung: 06/06/11

70-1. Die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ist unten Stark Vollständig:

70-1(Satz)

Aus “*ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$* ”
folgt “*ssp unten Stark Vollständig*”.

Beweis 70-1

Thema1

$$0 \neq \alpha \subseteq \text{ran}(ssp).$$

2: Aus \rightarrow “*ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$* ”
folgt via **68-6**: $\text{ran}(ssp) = \mathcal{P}(x).$

3: Aus **Thema1.1** “ $\dots \alpha \subseteq \text{ran}(ssp)$ ” und
aus 2 “ $\text{ran}(ssp) = \mathcal{P}(x)$ ”
folgt: $\alpha \subseteq \mathcal{P}(x).$

4: Aus **Thema1.1** “ $0 \neq \alpha \dots$ ” und
aus \rightarrow “ $\alpha \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt: $0 \neq \alpha \subseteq \mathcal{P}(x).$

5: Aus \rightarrow “*ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$* ” und
aus 4 “ $0 \neq \alpha \subseteq \mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **69-18**: $\bigcap \alpha$ ist *ssp*-Infimum von α .

6: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega = \bigcap \alpha.$

7: Aus 6 “ $\dots \Omega = \bigcap \alpha$ ” und
aus 5 “ $\bigcap \alpha$ ist *ssp*-Infimum von α ”
folgt: Ω ist *ssp*-Infimum von α .

8: Aus 6 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 7 “ Ω ist *ssp*-Infimum von α ”
folgt: $\exists \Omega : \Omega$ ist *ssp*-Infimum von α .

Ergo **Thema1**: $\forall \alpha : (0 \neq \alpha \subseteq \text{ran}(ssp)) \Rightarrow (\exists \Omega : \Omega \text{ ist } ssp\text{-Infimum von } \alpha).$

Konsequenz via **50-1(Def)**: *ssp* unten Stark Vollständig. \square

70-2. Falls x eine Menge ist, dann ist die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ Total Vollständig:

70-2(Satz)

Es gelte:

\rightarrow) *ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$.*

\rightarrow) *x Menge.*

Dann folgt “ssp Total Vollständig.”

Beweis 70-2

Thema1

$$\alpha \subseteq \text{dom}(ssp).$$

2: Aus \rightarrow) “ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”
folgt via **68-6**: $\text{dom}(ssp) = \mathcal{P}(x).$

3: Aus Thema1 “ $\alpha \subseteq \text{dom}(ssp)$ ” und
aus 2 “ $\text{dom}(ssp) = \mathcal{P}(x)$ ”
folgt: $\alpha \subseteq \mathcal{P}(x).$

4: Aus \rightarrow) “ssp InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ ”,
aus 3 “ $\alpha \subseteq \mathcal{P}(x)$ ” und
aus \rightarrow) “ x Menge”
folgt via **69-20**: $\bigcup \alpha$ ist ssp_Supremum von α .

5: Es gilt: $\exists \Omega : \Omega = \bigcup \alpha.$

6: Aus 5 “ $\dots \Omega = \bigcup \alpha$ ” und
aus 4 “ $\bigcup \alpha$ ist ssp_Supremum von α ”
folgt: Ω ist ssp_Supremum von α .

7: Aus 5 “ $\exists \Omega \dots$ ” und
aus 6 “ Ω ist ssp_Supremum von α ”
folgt: $\exists \Omega : \Omega$ ist ssp_Supremum von α .

Ergo Thema1: $\forall \alpha : (\alpha \subseteq \text{dom}(ssp)) \Rightarrow (\exists \Omega : \Omega \text{ ist ssp_Supremum von } \alpha).$

Konsequenz via **51-1**: *ssp oben Total Vollständig.*

Konsequenz via **51-3**: *ssp Total Vollständig.*

□

70-3. Falls x eine Unmenge ist, dann ist die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ oben Nicht-Stark-Vollständig. Mit dieser Aussage wird via **70-1** auch nachgewiesen, dass es sich bei “unten Stark Vollständig” und “oben Stark Vollständig” in der Tat um unterschiedliche Konzepte handelt:

70-3(Satz)

Es gelte:

$\rightarrow) \text{ ssp InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x).$

$\rightarrow) x \text{ Unmenge.}$

Dann folgt “ssp oben Nicht-Stark-Vollständig”.

Beweis 70-3

- 1.1: Aus $\rightarrow) \text{ “ssp InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)”$
folgt via **68-6**: $\text{dom}(ssp) = \mathcal{P}(x).$
- 1.2: Via **0-28** gilt: $0 \neq \mathcal{P}(x) \subseteq \mathcal{P}(x).$
- 2: Aus 1.2 “ $\dots \mathcal{P}(x) \subseteq \mathcal{P}(x)$ ” und
aus 1.1 “ $\text{dom}(ssp) = \mathcal{P}(x)$ ”
folgt: $\mathcal{P}(x) \subseteq \text{dom}(ssp).$
- 3: Aus 1.2 “ $0 \neq \mathcal{P}(x) \dots$ ” und
aus 2 “ $\mathcal{P}(x) \subseteq \text{dom}(ssp)$ ”
folgt: $0 \neq \mathcal{P}(x) \subseteq \text{dom}(ssp).$
- 4: Aus $\rightarrow) \text{ “ssp InklusionsRelation in } \mathcal{P}(x)”$ und
aus $\rightarrow) \text{ “} x \text{ Unmenge”}$
folgt via **69-27**: $\mathcal{P}(x)$ oben ssp_unbeschränkt.
- 5: Aus 4 “ $\mathcal{P}(x)$ oben ssp_unbeschränkt”
folgt via **36-23**: $\mathcal{P}(x)$ hat kein ssp_Supremum.
- 6: Aus 3 “ $0 \neq \mathcal{P}(x) \subseteq \text{dom}(ssp)$ ” und
aus 5 “ $\mathcal{P}(x)$ hat kein ssp_Supremum”
folgt via **59-3**: ssp oben Nicht-Stark-Vollständig.

□

70-4. Gibt es Unmengen, so dass die InklusionsRelation in $\mathcal{P}(x)$ oben Stark KettenVollständig ist? Oder nicht?

70-4.Bemerkung

Gemäß **70-1** ist die InklusionsRelation ssp in einer Klasse x unten Stark Vollständig, also ist ssp via **55-6** auch unten Stark KettenVollständig. Wie in **70-3** ausserdem fest gestellt wird, ist ssp , falls x eine Unmenge ist, oben Nicht-Stark-Vollständig. Dies schließt nicht aus, dass ssp oben Stark KettenVollständig ist - in der Tat müsste hierfür gezeigt werden, dass die Vereinigung jeder nicht leeren ssp -Kette - die auch eine Unmenge sein kann - eine Menge ist. Dies kann getrost bezweifelt werden, auch wenn es mir an Mitteln fehlt - wie sollte etwa eine ssp -Kette, die eine Unmenge ist, konstruiert werden? - die Zweifel in einen Beweis umzumünzen.

- **N. Dunford & J.T. Schwartz**, *Linear Operators. Part I: General Theory*, Wiley, 1988(6).
- **H. Federer**, *Geometric Measure Theory*, Springer, 1996.
- **Th. Jech**, *The Axiom of Choice*, North-Holland, 1973.
- **J. Kelley**, *General Topology*, Springer, 1961.
- **A. Levy**, *Basic Set Theory*, Springer, 1979.
- **W. Rudin**, *Real and Complex Analysis*, McGraw-Hill, 1987(3).
- **J. Schmidt**, *Mengenlehre. Band 1: Grundbegriffe*, B.I. Mannheim/Wien/Zürich, 1974(2).
- **H-P. Tuschik & H. Wolter**, *Mathematische Logik - kurzgefasst*, BI Wissenschaftsverlag, 1994.